

Министерство образования и науки Российской Федерации  
ФГБОУ ВО «Уральский государственный педагогический университет»  
Институт математики, информатики и информационных технологий  
Кафедра высшей математики

**Использование прикладного пакета GAP для описания решеток  
подалгебр трехмерных алгебр над полем  $GF(2)$**

Выпускная квалификационная работа

Квалификационная работа  
допущена к защите  
Зав. кафедрой

\_\_\_\_\_  
дата                      подпись

Исполнитель:  
Бочарова Татьяна Сергеевна,  
обучающаяся БП-41 группы

\_\_\_\_\_  
подпись

Руководитель ОПОП:

\_\_\_\_\_  
подпись

Научный руководитель:  
Коробков С.С.,  
к.ф.-м.н., доцент

\_\_\_\_\_  
подпись

Екатеринбург 2016

## Оглавление

<b>Введение .....</b>	<b>3</b>
<b>ГЛАВА I. Теоретические основы .....</b>	<b>6</b>
1.1. Понятие алгебры над полем, примеры алгебр .....	6
1.2. Алгебра матриц над конечным полем .....	7
1.3. Понятие подалгебры, признак подалгебры .....	7
1.4. Понятие решетки, основные свойства решеток .....	8
1.5. Диаграммы решеток .....	9
1.6. Алгебраические элементы колец .....	10
1.7. Пирсовские разложения колец .....	11
<b>ГЛАВА II. Система компьютерной алгебры GAP .....</b>	<b>13</b>
2.1. Общая характеристика пакета GAP .....	13
2.2. Язык программирования GAP .....	15
2.3. Команды для вычислений в алгебрах .....	18
<b>ГЛАВА III. Типовая классификация трехмерных подалгебр алгебры матриц <math>M(GF(2),3)</math> .....</b>	<b>22</b>
3.1. Трехмерные подалгебры алгебры матриц над полем из двух элементов .....	22
3.2. Вычисление типов решеток подалгебр .....	35
3.3. Выяснение отношения покрытия на множестве подалгебр .....	37
3.4. Построение диаграмм .....	45
<b>Литература .....</b>	<b>50</b>
<b>Приложение .....</b>	<b>51</b>

## Введение

В выпускной квалификационной работе рассматривается алгебра  $A = M_3(GF(2))$  квадратных матриц порядка 3 над полем  $F = GF(2)$  из двух элементов. Основным объектом исследования являются трехмерные подалгебры алгебры  $A$ . Для каждого таких подалгебр изображаются диаграммы решеток их подалгебр.

Введем понятие типа решетки подалгебр, используемое в дальнейшем.

**Определение 1.** Пусть  $S$  – подалгебра порядка  $2^n$  алгебры  $M_3(GF(2))$ . Назовем упорядоченную последовательность  $(m_0, m_1, \dots, m_n)$  *типом* решетки подалгебр алгебры  $S$ , если  $m_i$  – число подалгебр в  $S$  порядка  $2^i$ .

**Целью исследования** является решение вопроса о том, будут ли изоморфны решетки подалгебр двух трехмерных алгебр, если они имеют один и тот же тип решетки.

Внутри каждого типа решетки осуществляется классификация с точностью до изоморфизма самих подалгебр. Это позволяет решить вопрос и об изоморфизме решеток подалгебр. При этом сами подалгебры описываются на языке порожденных элементов и определяющих соотношений (т. е. таблиц умножения). В результате получена классификация трехмерных подалгебр алгебры  $A = M_3(GF(2))$  с точностью до изоморфизма.

Достижение основной цели осуществляется с помощью решения следующих **задач**:

1. Построение трехмерных подалгебр.
2. Определение типов решеток подалгебр.
3. Решение вопроса об изоморфизме алгебр внутри каждого типа.

Данные задачи решаются в системе компьютерной алгебры **GAP**.

Работа состоит из введения, трех глав, списка литературы и приложений.

Первая глава носит теоретический характер. В ней содержится определение алгебры над полем, приводятся примеры алгебр, а также понятие подалгебры

и признак подалгебры. Здесь же приведено определение решетки, указаны основные свойства решеток.

Так как все вычисление проводятся в системе компьютерной алгебры **GAP**, во второй главе приводится общая характеристика этой системы и основные ее команды.

Третья глава содержит практическую часть, где находятся все немоногенные трехмерные подалгебры алгебры  $M_3(GF(2))$  и производится их полная классификация. Находятся решетки подалгебр и их типы для всех немоногенных подалгебр из  $M_3(GF(2))$ .

Основные результаты, полученные в работе, приведены в таблице № 1.

Таблица №1

№	Порождающие элементы	Определяющие соотношения	Количество подалгебр	Тип решетки подалгебр
1	$e_1, e_2, r$	$e_i^2 = e_i, e_i e_j = e_j e_i = 0$ при $i = j$ , $e_1 r = r e_1 = 0, e_2 r = r e_2 = r$	84	(1,4,4,1) Рисунок 1
2	$r_1, r_2, e$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, e r_1 = r_1 e = r_1$ , $e r_2 = r_2 = r_2 e$	14	(1,4,4,1) Рисунок 2
3	$r_1, r_2$	$r_1^3 = 0, r_1^2 \neq 0, r_2^2 = 0, r_1 r_2 = r_1^2$ , $r_2 r_1 = 0$	21	(1,5,3,1) Рисунок 3
4	$r_1, r_2, e$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, e r_1 = r_1 e = 0$ , $e r_2 = r_2, r_2 e = 0$	42	(1,5,4,1) Рисунок 4
5	$r_1, r_2, e$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, e r_1 = r_1 e = 0$ , $e r_2 = 0, r_2 e = r_2$	42	(1,5,4,1) Рисунок 4
6	$r_1, r_2, e$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, e r_1 = r_1 e = r_1$ , $e r_2 = r_2, r_2 e = 0$	42	(1,5,4,1) Рисунок 4
7	$r_1, r_2, e$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, e r_1 = r_1 e = r_1$ , $e r_2 = 0, r_2 e = r_2$	42	(1,5,4,1) Рисунок 4

		$er_2 = 0, r_2e = r_2$		
8	$e_1, e_2, r$	$e_i^2 = e_i, e_ie_j = e_je_i = 0$ при $i = j$ , $e_1r = re_1 = 0, e_2r = 0, re_2 = r$	84	(1,6,5,1) Рисунок 5
9	$e_1, e_2, r$	$e_i^2 = e_i, e_ie_j = e_je_i = 0$ при $i = j$ , $e_1r = re_1 = 0, e_2r = r, re_2 = 0$	84	(1,6,5,1) Рисунок 5
10	$e_1, e_2, r$	$e_i^2 = e_i, e_ie_j = e_je_i = 0$ при $i = j$ , $e_2r = re_1 = 0, e_1r = r = re_2$	168	(1,6,5,1) Рисунок 5
11	$e_1, e_2, e_3$	$e_i^2 = e_i, e_ie_j = e_je_i = 0$ при $i = j$	28	(1,7,6,1) Рисунок 6
12	$r_1, r_2, e$	$r_ir_j = r_jr_i = 0, e^2 = e, er_i = 0$ , $r_ie = r_i$	14	(1,7,7,1) Рисунок 7
13	$r_1, r_2, e$	$r_ir_j = r_jr_i = 0, e^2 = e, r_ie = 0$ , $er_i = r_i$	14	(1,7,7,1) Рисунок 7
		ИТОГО:	679	6

Оказалось, что внутри каждого типа, за исключением типа (1, 4, 4, 1), подалгебры имеют изоморфные решетки подалгебр. Подалгебры с типом решетки (1, 4, 4, 1) делятся на два подмножества и имеют неизоморфные решетки подалгебр.

## ГЛАВА I. Теоретические основы

### 1.1. Понятие алгебры над полем, примеры алгебр

**Определение 2** [8]. Алгеброй над полем  $P$  называется множество  $A$ , на котором определены две бинарные операции  $+$  и  $\cdot$ , а также операция умножения элементов из  $P$  на элементы из  $A$  (то есть отображение  $P \times A \rightarrow A$ ), удовлетворяющее следующим условиям:

- 1)  $(A, +, \cdot)$  – кольцо;
- 2)  $(A, +)$  – векторное пространство над полем  $P$ ;
- 3)  $\forall \alpha \in P \forall a, b \in A (\alpha a)b = \alpha(ab) = a(\alpha b)$ .

#### **Пример 1.**

Пусть  $M_n(F) = \{(\alpha_{ij}) \mid \alpha_{ij} \in F\}$  – множество всех квадратных матриц с коэффициентами из поля  $F$ . Ясно, что  $M_n(F)$  – кольцо относительно операций сложения и умножения квадратных матриц. Если определить умножение элементов из  $F$  на элементы из  $M_n(F)$  следующим образом:

$$\forall \beta \forall (\alpha_{ij}) \in M_n(F) \beta(\alpha_{ij}) = (\beta \alpha_{ij}),$$

то относительно такого умножения и сложения матриц множество  $M_n(F)$  становится векторным пространством над полем  $F$ .

Пусть  $a = (\alpha_{ij})$ ,  $b = (\beta_{ij})$ ,  $\alpha \in F$ . Тогда  $(\alpha a)b = (\alpha \alpha_{ij})(\beta_{ij}) = (\sum \alpha \alpha_{ij} \beta_{ij}) = (\sum \alpha_{ij} (\alpha \beta_{ij})) = a(\alpha b) = (\alpha(\sum \alpha_{ij} \beta_{ij})) = \alpha(ab)$ .

Следовательно,  $M_n(F)$  – алгебра над полем  $F$ . Эта алгебра называется *алгеброй матриц над полем  $F$* .

#### **Пример 2.**

Пусть  $K$  – расширение поля  $P$ . Тогда

- 1)  $K$  – кольцо;
- 2)  $(K, +)$  – векторное пространство над полем  $P$ ;
- 3)  $\forall \alpha \in P \forall a \in K \alpha a$  – произведение элементов в поле  $K$  и  $\alpha(ab) = (\alpha a)b = a(\alpha b)$ . Следовательно  $K$  – алгебра над полем  $P$ .

## 1.2. Алгебра матриц над конечным полем

**Определение 3** [8]. Пусть  $A$  — алгебра над полем  $P$ . Назовем алгебру  $A$  *конечномерной*, если  $A$ , как векторное пространство над полем  $P$ , *конечномерно*. При этом размерность векторного пространства  $A$  над  $P$  будем называть размерностью или рангом алгебры  $A$ .

### **Пример 3.**

Пусть  $A = C$ ,  $P = R$ . Тогда числа  $1, i$  образуют базис  $C$  над  $R$  и потому  $\dim C = 2$ .

### **Пример 4.**

Базис алгебры  $M_n(F)$  образуют матричные единицы  $E_{ij} = (e_{ij})$ , где  $e_{ij} = 0$ , если  $i \neq j$  и  $e_{ij} = 1$ , если  $i = j$ . Следовательно,  $\dim M_n(F) = n^2$ .

## 1.3. Понятие подалгебры, признак подалгебры

**Определение 4** [8]. Подмножество  $S$  алгебры  $A$  над полем  $P$  назовем *подалгеброй алгебры  $A$* , если относительно операций, определенных в  $A$ ,  $S$  само является алгеброй над полем  $P$ .

**Признак подалгебры:** Непустое подмножество  $S$  алгебры  $A$  над полем  $P$  тогда и только тогда является подалгеброй в  $A$ , когда выполнены следующие условия:

- 1)  $\forall a, b \in S \ a - b \in S$ ;
- 2)  $\forall a, b \in S \ a \cdot b \in S$ ;
- 3)  $\forall \alpha \in P \ \forall a \in S \ \alpha a \in S$ .

**Доказательство.** Пусть  $S$  — подалгебра алгебры  $A$ . Тогда очевидно, что условия 1)- 3) выполнены. Обратно: пусть выполнены условия 1) - 3). Тогда из выполнимости условий 1) и 2) следует, что  $S$  — подкольцо кольца  $A$ , а из выполнимости условий 1) и 3) следует, что  $S$  — векторное подпространство пространства  $A$ . Условие 3) определения 3.1. выполняется в  $S$ , так как оно выполняется в  $A$ . Таким образом,  $S$  — подалгебра алгебры  $A$ .

#### 1.4. Понятие решетки, основные свойства решеток

**Определение 5** [6]. Верхней границей подмножества  $S$  частично упорядоченного множества (ч.у. множества)  $(P, \leq)$  называется элемент  $a \in P$ , удовлетворяющий условию  $(\forall s \in S s \leq a)$ .

**Определение 6** [6]. Верхней гранью (или супремумом) подмножества  $S$  ч.у. множества  $(P, \leq)$  называется наименьший элемент в множестве верхних границ подмножества  $S$ .

Из определения 5 следует, что верхняя грань подмножества определяется однозначно (в отличие от верхней границы). Верхнюю грань подмножества  $S$  в подмножестве  $T \subseteq P$  обозначают выражением  $\sup_T S$ , при этом индекс  $T$ , как правило, опускают, если  $T = P$ .

**Определение 7** [6]. Двойственными понятиями верхней границы и верхней грани являются понятия *нижней границы* и *нижней грани*. Нижнюю грань называют также *инфимумом*. Нижнюю грань подмножества  $S$  в подмножестве  $T \subseteq P$  обозначают символом  $\inf_T S$  или символом  $\inf S$  в случае, когда  $T = P$ . Двойственным образом устанавливается, что  $\inf \emptyset$  существует тогда и только тогда, когда  $P$  содержит наименьший элемент  $1$  и что  $\inf \emptyset = 1$ .

**Определение 8** [6]. Решеткой (или структурой) называется ч. у. множество, в котором каждое двухэлементное подмножество имеет нижнюю и верхнюю грани.

**Определение 9** [6]. Полной решеткой называется ч. у. множество, в котором каждое подмножество имеет нижнюю и верхнюю грани.

Из этих определений следует, что любая полная решетка является решеткой. Но не наоборот.

**Определение 9** [6]. Решеткой (или структурой) называется непустое множество  $L$  с определенными на нем двумя бинарными операциями  $\vee$  и  $\wedge$ , удовлетворяющими следующим условиям:

1.  $\forall a \in L a \wedge a = a, a \vee a = a$  (идемпотентность);



2.  $\forall a, b \in L \ a \wedge b = b \wedge a, \ a \vee b = b \vee a$  (коммутативность);

3.  $\forall a, b, c \in L \ a \vee (b \vee c) = (a \vee b) \vee c, \ a \wedge (b \wedge c) = (a \wedge b) \wedge c$   
(ассоциативность);

4.  $\forall a, b \in L \ a \vee (a \wedge b) = a \wedge (a \vee b) = a$  (поглощения).

### **Свойства решеток.**

**Лемма 1** [6]. Во всякой решетке  $(L, \wedge, \vee)$  операции объединения и пересечения удовлетворяют условию изотонности: если  $a \leq b$ , то  $a \wedge c \leq c \wedge b$  и  $a \vee c \leq c \vee b$ .

**Лемма 2** [6]. Во всякой решетке  $(L, \wedge, \vee)$  выполняются следующие неравенства дистрибутивности:

$$(a \wedge b) \vee (a \wedge c) \leq a \wedge (b \vee c);$$

$$a \vee (b \wedge c) \leq (a \vee b) \wedge (a \vee c).$$

**Лемма 3.** Во всякой решетке  $(L, \wedge, \vee)$  выполняется неравенство модулярности: если  $a \leq c$ , то  $a \vee (b \wedge c) \leq (a \vee b) \wedge c$ .

## **1.5. Диаграммы решеток**

Назовем элементы  $a$  и  $b$  ч.у. множества  $(P, \leq)$  *сравнимыми*, если  $a \leq b$  или  $b \leq a$ . Будем говорить, что элемент  $b$  покрывает элемент  $a$ , если выполнены следующие условия: 1)  $a < b$ ; 2)  $\forall c \in P ((a \leq c) \wedge (c \leq b) \rightarrow (c = a) \vee (c = b))$ . Если  $b$  покрывает  $a$ , то будем записывать это кратко так:  $a < b$ .

В ряде случаев ч.у. множество может быть наглядно изображено в виде диаграммы на плоскости. Для того чтобы изобразить ч.у. множество  $(P, \leq)$  в виде диаграммы, примем следующие соглашения:

1. Различные элементы множества  $P$  изображаются различными точками плоскости;

2. если  $a, b \in P$  и  $b$  покрывает  $a$ , то точки, изображающие эти элементы, соединяются отрезком, причем точка, соответствующая  $b$ , располагается выше точки, соответствующей  $a$ .

Понятно, что диаграмма может быть построена полностью лишь в том случае, когда ч.у. множество  $P$  конечно. Однако при этом она может быть достаточно сложной и потому бесполезной. Очевидно также и то, что при построении диаграммы ее отрезки могут пересекаться в точках, не изображающих элементы множества  $P$ . Диаграмма, содержащая минимальное число таких пересечений, называется *оптимальной*, а не содержащая их совсем – *плоской*.

**Пример 5.**  $P = (M, \leq)$ , где  $M = \{1, 2, 5, 7\}$  (рис.1);

**Пример 6.**  $S = (M, |)$ , где  $M = \{2, 3, 4, 6, 12\}$  (рис.2).

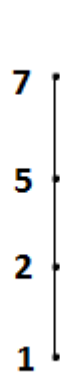


Рис.1

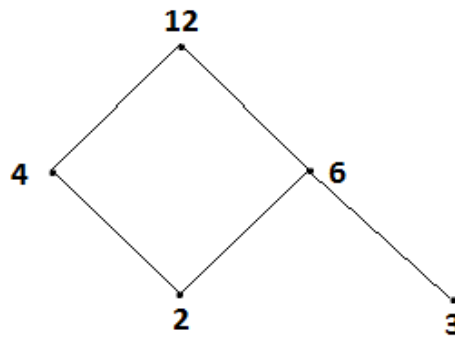


Рис.2

### 1.6. Алгебраические элементы колец

Любая алгебра является кольцом с операциями сложения (+) и умножения (\*).  $A = (A, +, *, \times)$ ,  $P$  – поле,  $P = GF(2) = \{0, 1\}$ .

**Определение 10** [9]. Элемент  $e$  кольца  $K$  называется идемпотентным элементом, если  $e^2 = e$ .

**Пример 7.** Единица – в кольце  $Z$ .

$$m = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}, m^2 = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}.$$

**Определение 11** [9]. Элемент  $r$  кольца  $K$  называется нильпотентным, если  $\exists n \in \mathbb{N}: r^n = 0$ . Наименьший  $n$  с таким свойством называется индексом нильпотентности элемента  $n$  ( $indr = n$ ).

**Пример 8.**  $0^2 = 0, ind\ 0 = 1$ .

$$r = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}, r^2 = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} = 0,$$

$$ind\ r = 2.$$

$$m = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}, m^2 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}, m^3 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix},$$

$$ind\ m = 3.$$

**Определение 12** [9]. Элемент  $a$  кольца  $K$  называется алгебраическим, если существует многочлен положительной степени  $f(x)$  с целым коэффициентом, то есть  $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x$  такой, что  $f(a) = 0$ .

### 1.7. Пирсовские разложения колец

Пусть  $K$  – коммутативное кольцо,  $e$  – ненулевой идемпотентный элемент.

Определим два множества:

- 1)  $eK = \{ex | x \in K\} \neq \emptyset$
- 2)  $(1 - e)K = \{x - ex | x \in K\} \neq \emptyset$

Докажем, что  $eK$  и  $(1 - e)K$  – подкольца в  $K$ .

Признак подкольца:

1.  $\forall a, b \in S \ ((a - b) \in S)$
2.  $\forall a, b \in S \ (ab \in S)$

Пусть  $S = eK, a = ex_1, b = ex_2$ .

- 1)  $a - b = e(x_1 - x_2) \in eK$
- 2)  $ab = ex_1 ex_2 = e^2 x_1 x_2 = e(ex_1 x_2) \in eK$

Пусть  $S = (1 - e)K, a = (1 - e)x_1, b = (1 - e)x_2$ .

- 1)  $a - b = x_1 - x_2 - e(x_1 - x_2) = (1 - e)(x_1 - x_2) \in (1 - e)K$
- 2)  $ab = (1 - e)x_1(1 - e)x_2 = (1 - e)((1 - e)x_1 x_2) \in (1 - e)K$

$$eK + (1 - e)K = K - \text{докажем это:}$$

Пусть  $x \in K$ . Тогда  $x = ex + (1 - e)x = ex + x - ex = x$ .

Значит  $K \subseteq eK + (1 - e)K$ . Так как  $eK, (1 - e)K \subseteq K$ , то  $eK + (1 - e)K = \{ex + (1 - e)y = ex + y - ey | x, y \in K\} \subseteq K$ .

Убедимся в том, что  $eK \cap (1 - e)K = \{0\}$ .

Пусть  $a \in eK \cap (1 - e)K$ . Тогда  $\exists x, y \in K$  такие, что

$$a = ex = (1 - e)y$$

$$ea = e(ex) = e(1 - e)y = e(y - ey) = ey - ey = 0 \Rightarrow a = 0$$

Обозначим  $eK + (1 - e)K = eK \oplus (1 - e)K$  – прямая сумма двух подколец.

Таким образом:  $K = eK \oplus (1 - e)K$  – пирсовское разложение кольца  $K$  по идемпотенту  $e$ . Легко видеть, что  $\forall a \in eK \quad ea$ , то есть  $e$  – единичный элемент в подкольце  $eK$ . Аналогично  $\forall c \in (1 - e)K \quad ec = 0$ . Значит, если  $x \in eK$ , а  $y \in (1 - e)K$ , то  $e(x + y) = x \Rightarrow xy = 0$ .

Пусть  $K$  – некоммутативное кольцо,  $e$  – идемпотентный элемент. Тогда, если  $e$  – не единица, то имеет место двустороннее пирсовское разложение:

$$K = eKe \oplus eK(1 - e) \oplus (1 - e)Ke \oplus (1 - e)K(1 - e),$$

$$eKe \in a, eK(1 - e) \in b, (1 - e)Ke \in c, (1 - e)K(1 - e)d,$$

$$ba = 0, ab \in eK(1 - e),$$

$$ac = 0, ca \in (1 - e)Ke,$$

$$ad = da = 0,$$

$$b^2 = 0, c^2 = 0.$$

$S$  – трехмерные.  $S = \langle a_1, a_2, a_3 \rangle$ ,  $a_1, a_2, a_3$  – базис.  $\forall a \in S \exists \lambda_1, \lambda_2, \lambda_3 \in \{0, 1\} \quad a = \lambda_1 e_1 + \lambda_2 e_2 + \lambda_3 e_3$ .  $S = \langle e_1, e_2, r \rangle$ ,  $e_i^2 = e_i, r^2 = 0$

$$e_1 r = r, r e_1 = 0, e_2 r = 0, r e_2 = r, e_1 e_2 = e_2 e_1 = 0.$$

## ГЛАВА II. Система компьютерной алгебры GAP

### 2.1. Общая характеристика пакета GAP

**GAP** [13] - свободно распространяемая, открытая и расширяемая система компьютерной алгебры, название которой означает "Groups, Algorithms and Programming". Является системой компьютерной алгебры, задуманной как инструмент вычислительной теории групп, и впоследствии распространившейся на смежные разделы алгебры. В настоящее время **GAP** является уникальным всемирным совместным научным проектом, объединяющим специалистов в области алгебры, теории чисел, математической логики, информатики и др. наук из различных стран мира. Разработка системы была начата в 1986 г. Первоначально **GAP** разрабатывался в г. Аахен, Германия (Lehrstuhl D für Mathematik, RWTH). В настоящее время центр разработки GAP и технической поддержки его пользователей находится в Шотландии (School of Mathematical and Computational Sciences, University of St.-Andrews).

#### *Основные особенности GAP:*

- язык программирования, внешне напоминающий Паскаль;
- стандартные типы основных алгебраических объектов: групп (подстановок, абстрактных, матричных), колец, полей;
- удобные типы переменных, в т.ч. оперативно изменяемые списки и записи;
- более 4 тысяч библиотечных функций;
- обширная библиотека данных, включая практически все группы, порядок которых не превосходит 1000;
- прикладные программы, поставляемые вместе с **GAP**, охватывают такие разделы алгебры, как комбинаторная теория групп, конечные простые группы, теория представлений групп, теория графов, в т.ч. их группы автоморфизмов, теория кодирования, кристаллографические группы, группы Галуа и многое другое;

- подробное и удобное описание (около 1600 стр.) в формате «гипер-текст»;
- бесплатное получение по сети Internet вместе с исходными текстами, являющимися незаменимым наглядным пособием для освоения GAP;
- работа в операционных системах DOS, Windows, Unix, Linux, MacOS;
- работа с процессором типа 386 и выше с ОЗУ от 8 Mb;
- занимаемое место на диске - от 10 до 100 Mb в зависимости от объема инсталляции;
- способность работать с ОЗУ до 128 Mb и файлом подкачки до 128 Mb.

**GAP** дает возможность производить вычисления с гигантскими целыми и рациональными числами, допустимые значения которых ограничены только объемом доступной памяти. Далее, система работает с конечными полями, многочленами от многих переменных, рациональными функциями, векторами и матрицами. Пользователю доступны различные комбинаторные функции, элементарные теоретико-числовые функции, разнообразные функции для работы с множествами и списками.

Группы могут быть заданы в различной форме, например, как группы подстановок, матричные группы, группы, заданные порождающими элементами и определяющими соотношениями. Более того, построив, например, групповую алгебру, можно вычислить ее мультипликативную группу, и даже задать ее подгруппу, порожденную конкретными обратимыми элементами групповой алгебры. Ряд групп может быть задан непосредственным обращением к библиотечным функциям (например, симметрическая и знакопеременная группы, группа диэдра, циклическая группа и др.).

Функции для работы с группами включают определение порядка группы, вычисление классов сопряженных элементов, центра и коммутанта группы,

верхнего и нижнего центрального рядов, ряда коммутантов, Силовских подгрупп, максимальных подгрупп, нормальных подгрупп, решеток подгрупп, групп автоморфизмов, и т.д. Для ряда конечных групп доступно определение их типа изоморфизма.

Теория представлений групп также входит в область применения системы GAP. Здесь имеются инструменты для вычисления таблиц характеров конкретных групп, действий над характерами и интерактивного построения таблиц характеров, определения теоретико-групповых свойств на основании свойств таблицы характеров группы. Модулярные представления групп (т.е. представления над полем, характеристика которого делит порядок группы) также могут быть исследованы с помощью **GAP**.

В версии 4.3, в которой были произведены вычисления, были существенно образом расширены возможности для работы с векторными пространствами, алгебрами и модулями. В системе могут быть определены векторные пространства над всеми доступными полями и модули над всеми доступными кольцами. Имеются алгоритмы для вычисления структуры конечномерных алгебр Ли, которые могут быть, например, заданы структурными константами или порождающими элементами, вычисления различных их Лиевских подалгебр и идеалов.

## ***2.2. Язык программирования GAP***

### ***Ключевые слова.***

Ключевыми словами **GAP** являются следующие слова: and, do, elif, else, end, fi, for, function, if, in, local, mod, not, od, or, repeat, return, then, until, while, quit, QUIT, break, rec, continue.

### ***Выражения.***

Примерами выражений являются: переменные, обращения к функциям, целые числа, перестановки, строки, функции, списки, записи. С помощью операторов из них могут быть составлены более сложные выражения. Операторы разбиты на три класса:

- операторы сравнения: =,  $\diamond$ , <, <=, >, >=, in;
- арифметические операторы: +, -, \*, /, mod, ^;
- логические операторы: not, and, or.

***Пример 1:***

```
gap>2*2;; #два знака ";" подавляют вывод на экран
gap>2*2+9=Fibonacci(7) and Fibonacci(13) in Prime;
true
```

***Сравнения выражений***

Формат:

left-expr = right-expr

left-expr  $\diamond$  right-expr

**Примечание:** любые объекты сравнимы между собой. Объекты различных типов всегда различны, т.е. = приведет к false, и  $\diamond$  — к true. Кроме того, для них определено отношение «меньше».

Операторы сравнения имеют больший приоритет по сравнению с логическими операторами, но меньший по сравнению с арифметическими. Например,  $a*b = c$  and  $d$  интерпретируется как  $((a*b)=c)$  and  $d$ ). Еще один пример (сравнение, левая часть которого является выражением ):

```
gap> 2 * 2 + 9 = Fibonacci(7);
true
```

***Арифметические операции***

Формат:

+ right-expr

- right-expr

eft-expr + right-expr



left-expr - right-expr  
left-expr \* right-expr  
left-expr / right-expr  
left-expr mod right-expr  
left-expr ^ right-expr

Значение, как правило, зависит от типа операндов. Mod определен только для целых и рациональных чисел. Для элемента группы ^ означает возведение в степень, если правый операнд - целое число, а если он — также элемент группы, то сопряжение с его помощью. Приоритет операторов (по убыванию):

- 3) ^
- 4) унарные + и -
- 5) \*, /, mod
- 6) + и -

**Пример:**  $-2 \wedge -2 * 3 + 1$  означает  $-(2 \wedge (-2)) * 3 + 1$ .

Арифметические операторы имеют наивысший приоритет по сравнению с операторами сравнения и логическими операторами.

### ***Команда присваивания.***

**Присваивания** имеют формат

var := expr;

### ***Команда вызова процедуры.***

Формат:

procedure-var();

procedure-var(arg-expr {, arg-expr} );

Различие между процедурами и функциями введено для удобства, **GAP** же их не различает. Функция возвращает значение, но не производит побочных эффектов. Процедура не возвращает никакого значения, но производит какое-либо действие (например, процедуры Print, Append, Sort).

### ***Команда IF.***

Формат:

```

if bool-expr1 then statements1
{ elif bool-expr2 then statements2 }
[ else statements3 ]
fi;

```

При этом частей `elif` может быть произвольное количество или ни одной. Часть `else` также может отсутствовать.

### ***Функции.***

Формат:

```

function ( [ arg-ident {, arg-ident} ] )
[ localloc-ident {, loc-ident} ; ]
Statements
end

```

Пример функции, которая определяет  $n$ -е число Фибоначчи:

```

gap>fib := function ( n )
>local f1, f2, f3, i;
>f1 := 1; f2 := 1;
>fori in [3..n] do
>f3 := f1 + f2; f1 := f2; f2 := f3;
>od;
>return f2;
>end;;
gap>List( [1..10], fib );
[ 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55 ]

```

## ***2.3. Команды для вычислений в алгебрах***

Пусть  $F$  — поле и  $A$  — алгебра над  $F$  (кратко:  $A$  —  $F$ -алгебра). Все алгебры в GAPe ассоциативны, то есть операция умножения в них ассоциативна. Любая алгебра всегда содержит нулевой элемент, который может быть получен вычи-

танием произвольного элемента из самого себя. Элементы поля  $F$  не рассматриваются как элементы  $A$ . Практическим обоснованием (очевидно и математическим тоже) для этого служит то, что даже если единичная матрица содержится в матричной алгебре  $A$ , все равно невозможно записать  $1 + a$  для суммы единичной матрицы и элемента  $a$  алгебры  $A$ , так как независимо от алгебры  $A$  в **GAP** уже определено это значение как прибавление 1 ко всем позициям матрицы  $a$ . Вместо этого необходимо писать

$\text{One}(A) + a$  или

$a^0 + a$ .

### ***Родительские алгебры и подалгебры***

**GAP** различает алгебры и подалгебры алгебр.

Каждая подалгебра принадлежит уникальной основной алгебре, которую называют родителем подалгебры. Родительская алгебра — собственный родитель. Родительские алгебры конструируются при помощи операторов `Algebra` и `UnitAlgebra`, подалгебры конструируются при помощи операторов `Subalgebra` и `UnitSubalgebra`. Родитель первого аргумента оператора `Subalgebra` будет родителем созданной подалгебры. Алгебраические действия, совершаемые более, чем с одной алгеброй, предполагают, что аргументы имеют общего родителя. Возьмем, например, `Centralizer`. В этом случае должно быть два аргумента: алгебра  $A$  и алгебра  $B$ , где  $A$  родительская алгебра и  $B$  — подалгебра этой родительской алгебры, или  $A$  и  $B$  — подалгебры общей родительской алгебры  $P$ . В этих случаях `Centralizer` выдает централизатор  $B$  в  $A$ , который представлен как подалгебра общей родительской алгебры алгебр  $A$  и  $B$ . Заметим, что подалгебра родительской алгебры не должна быть собственной подалгеброй. Исключением этому правилу является теоретико-множественная функция `Intersection`, которая позволяет рассматривать пересечения алгебры с различными родительскими алгебрами. Всякий раз, когда имеется две подалгебры, которые имеют различные родительские алгебры, но имеют и общую супералгебру  $A$ , можно использовать

AsSubalgebra или AsUnitalSubalgebra для того, чтобы создать новые подалгебры, которые имеют общую родительскую алгебру  $A$ .

### ***Теоретико-множественные функции для алгебр***

Все теоретико-множественные функции, например, Intersection и Size могут быть применены к алгебрам, так как они являются областями. Все теоретико-множественные функции, не упомянутые здесь, не трактуются специально для алгебр.

Elements ( $A$ ) вычисляет элементы алгебры  $A$  с использованием алгоритма Dimino. Заданная по умолчанию для алгебр функция вычисляет базис линейного пространства в то же самое время.

Intersection ( $A, H$ ) выдает пересечение  $A$  и  $H$  в виде множества элементов или как алгебраическую запись (запись алгебры).

IsSubset ( $A, H$ )

Если  $A$  и  $H$  — алгебры, то IsSubset проверяет являются ли генераторы  $H$  элементами  $A$ . Другой способ состоит в применении DomainOps.IsSubset.

Random( $A$ ) выдает произвольный элемент алгебры  $A$ . Это требует вычисления базиса линейного пространства.

### ***Проверка свойств алгебр***

С помощью GAPa могут быть проверены следующие свойства алгебр.

IsAbelian( $A$ ) выдается true если алгебра  $A$  абелева и false в противном случае. Алгебра  $A$  называется абелевой, если и только, если для любых  $a, b \in A$   $a*b = b*a$ .

IsCentral ( $A, U$ ) выдает true если алгебра  $A$  централизует алгебру  $U$  и false в противном случае. Алгебра  $A$  централизует алгебру  $U$ , если и только, если для всякого  $a \in A$  и для всякого  $u \in U$   $a*u = u*a$ . Заметьте, что  $U$  не обязана быть подалгеброй  $A$ , но они должны иметь общую родительскую алгебру.

IsFinite ( $A$ ) выдает true если алгебра  $A$  конечна, и false в противном случае.

`IsTrivial (A)` выдает `true` если алгебра  $A$  состоит только из нулевого элемента, и `false` в противном случае. Если  $A$  — унитарная алгебра, то, конечно, она никогда не тривиальна.

Все критерии ожидают родительскую алгебру или подалгебру и выдают `true`, если алгебра имеет свойство и `false` в противном случае. Некоторые функции не могут выполняться, если данная алгебра имеет бесконечное множество элементов. В таких случаях может быть напечатано предупреждение.

### ***Функции линейного пространства для алгебр***

Конечномерная  $F$  - алгебра  $A$  всегда есть конечномерное векторное пространство над  $F$ . Таким образом, в **GAPe**, алгебра — линейное пространство, и функции линейного пространства типа `Base` и `Dimension` применимы к алгебрам.

Структура линейного пространства используется также теоретико-множественными функциями.

### ***Алгебраические функции для алгебр***

Функции, описанные в этом разделе, вычисляют некоторые подалгебры данной алгебры, например, `Centre` вычисляет центр алгебры. Некоторые функции не могут завершиться, если данная алгебра имеет бесконечное множество элементов, в то время как другие функции могут сообщить об ошибке в таких случаях.

В **GAPe** каждая алгебра является или родительской алгеброй или подалгеброй единственной родительской алгебры. Если Вы вычисляете центр  $C$  алгебры  $U$  с родительской алгеброй  $A$ , то  $C$  — подалгебра  $U$ , но ее родительская алгебра есть  $A$ .

## ГЛАВА III.      Типовая классификация трехмерных подалгебр алгебры матриц $M(GF(2),3)$

### *3.1. Трехмерные подалгебры алгебры матриц над полем из двух элементов*

**Теорема 1.** *В алгебре квадратных матриц третьего порядка над полем из двух элементов содержится 736 трехмерных подалгебр.*

Доказать эту теорему можно при помощи программы, написанной в **GAP**, которая считает количество подалгебр трехмерных алгебр над полем из двух элементов:

Программа № 1		
№	Текст программы	Комментарии
1	<code>Ssub:=[];</code>	Создаем массив
2	<code>Sub:=[];b:=0;</code>	Создание массива sub и переменной b
3	<code>A:=MatAlgebra(GF(2),3);</code>	Построение алгебры матриц третьего порядка над полем $GF(2)$
4	<code>El:=Elements(A);</code>	Создание массива элементов алгебры A
5	<code>for i in [1..512] do</code>	Начало цикла
6	<code>for k in [1..512] do</code>	Начало цикла
7	<code>for j in [1..512] do</code>	Начало цикла
8	<code>B:=Subalgebra (A,[El[i],El[k],El[j]]);</code>	Записывает подалгебру алгебры A порожденную элементами $El[i], El[k], El[j]$ в B
9	<code>sub:=Elements(B);</code>	Кладем в массив sub элементы подалгебры B
10	<code>If Size(sub)=8 then</code>	Проверяем размер массива sub. Если равен 8
11	<code>AddSet(Sub,sub);</code>	То записываем его в массив Sub

12	<code>if Size(Sub) &gt; b then</code>	Сравниваем размер массива Sub с b. Если размер больше
13	<code>Add(Ssub, [i, k, j]);</code>	То записываем в массив E1E2E2RRE10
14	<code>b:=Size(Sub);</code>	Присваиваем b размер массива sub
15	<code>fi;</code>	Конец цикла
16	<code>fi;</code>	Конец цикла
17	<code>od;</code>	Конец цикла
18	<code>od;</code>	Конец цикла
19	<code>od;</code>	Конец цикла
20	<code>PrintTo("trehm_pod1.dan", "Ssub :=", Ssub, ";", "\n", " Ssub =", Size(Ssub), "\n");</code>	Печатаем массив Ssub в файл trehm_pod1.dan

**Теорема 2.** В алгебре квадратных матриц третьего порядка над полем из двух элементов содержится 736 трехмерных подалгебры, которые образуют 9 различных типов подалгебр. Их описание приведено в следующей таблице:

Таблица №2

№	Тип решетки	Число подалгебр в подалгебре данного типа	Моногенные	Количество подалгебр данного типа	Количество подалгебр данной размерности
1	(1,1,1)	3	+	8	736
2	(1,2,2,1)	6	+	21	
3	(1,3,2,1)	7	+	28	
4	(1,4,4,1)	10	-	98	
5	(1,5,3,1)	10	-	21	
6	(1,5,4,1)	11	-	168	
7	(1,6,5,1)	13	-	336	

8	(1,7,6,1)	15	-	28	
9	(1,7,7,1)	16	-	28	

Доказательство данной теоремы приводится в дипломной работе Гришиной А.А. Подалгебры матричной алгебры  $M_3(GF(2))$ .

**Теорема 3.** *В алгебре квадратных матриц третьего порядка над полем из двух элементов содержится всего 679 немоногенных трехмерных подалгебры, которые образуют 6 попарно различных типов подалгебр. Их полное описание приведено в следующей таблице:*

Таблица №3

№	Порождающие элементы	Определяющие соотношения	Количество подалгебр	Тип решетки подалгебр
1	$e_1, e_2, r$	$e_i^2 = e_i, e_i e_j = e_j e_i = 0$ при $i = j$ , $e_1 r = r e_1 = 0, e_2 r = r e_2 = r$	84	(1,4,4,1)
2	$r_1, r_2, e$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, e r_1 = r_1 e = r_1$ , $e r_2 = r_2 = r_2 e$	14	(1,4,4,1)
3	$r_1, r_2$	$r_1^3 = 0, r_1^2 \neq 0, r_2^2 = 0, r_1 r_2 = r_1^2$ , $r_2 r_1 = 0$	21	(1,5,3,1)
4	$r_1, r_2, e$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, e r_1 = r_1 e = 0$ , $e r_2 = r_2, r_2 e = 0$	42	(1,5,4,1)
5	$r_1, r_2, e$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, e r_1 = r_1 e = 0$ , $e r_2 = 0, r_2 e = r_2$	42	(1,5,4,1)
6	$r_1, r_2, e$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, e r_1 = r_1 e = r_1$ , $e r_2 = r_2, r_2 e = 0$	42	(1,5,4,1)
7	$r_1, r_2, e$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, e r_1 = r_1 e = r_1$ , $e r_2 = 0, r_2 e = r_2$	42	(1,5,4,1)



8	$e_1, e_2, r$	$e_i^2 = e_i, e_i e_j = e_j e_i = 0$ при $i = j$ , $e_1 r = r e_1 = 0, e_2 r = 0, r e_2 = r$	84	(1,6,5,1)
9	$e_1, e_2, r$	$e_i^2 = e_i, e_i e_j = e_j e_i = 0$ при $i = j$ , $e_1 r = r e_1 = 0, e_2 r = r, r e_2 = 0$	84	(1,6,5,1)
10	$e_1, e_2, r$	$e_i^2 = e_i, e_i e_j = e_j e_i = 0$ при $i = j$ , $e_2 r = r e_1 = 0, e_1 r = r = r e_2$	168	(1,6,5,1)
11	$e_1, e_2, e_3$	$e_i^2 = e_i, e_i e_j = e_j e_i = 0$ при $i = j$	28	(1,7,6,1)
12	$r_1, r_2, e$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, e r_i = 0$ , $r_i e = r_i$	14	(1,7,7,1)
13	$r_1, r_2, e$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, r_i e = 0$ , $e r_i = r_i$	14	(1,7,7,1)
ИТОГО:			679	6

**Теорема 4.** Подалгебра  $S$  алгебры  $A$  тогда и только тогда имеет тип решетки  $(1, 4, 4, 1)$ , когда  $S$  изоморфна одной из следующих подалгебр:

Таблица №4

По- да- лг- еб- ра	Порожда- ющие эле- менты	Определяющие соотношения	Количество подалгебр	Тип решетки подалгебр
$S_1$	$e_1, e_2, r$	$e_i^2 = e_i, e_i e_j = e_j e_i = 0$ при $i = j$ , $e_1 r = r e_1 = 0, e_2 r = r e_2 = r$	84	(1,4,4,1)
$S_2$	$r_1, r_2, e$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, e r_1 = r_1 e = r_1$ , $e r_2 = r_2 = r_2 e$	14	(1,4,4,1)

Доказательство можно провести с помощью следующей программы:

Программа № 2		
№	Текст программы	Комментарии

1	<code>EER0R:=[];</code>	Создаем массив
2	<code>Sub:=[];b:=0;</code>	Создание массива sub и переменной b
3	<code>NI:=[ 3, 5, 7, 9, 28, 33, 37, 41, 64, 65, 73, 129, 131, 193, 220, 326, 366, 433, 439, 456, 505 ];</code>	Массив номеров 2-ниль-потентных матриц
4	<code>ID:=[ 2, 4, 6, 8, 10, 17, 18, 19, 22, 25, 46, 49, 50, 54, 55, 57, 66, 74, 82, 122, 145, 146, 147, 152, 196, 210, 217, 239, 257, 258, 260, 261, 266, 273, 274, 275, 277, 279, 281, 289, 290, 293, 296, 298, 317, 321, 337, 345, 361, 385, 386, 388, 391, 449, 458, 467, 512 ];</code>	Массив номеров идемпотентных матриц
5	<code>A:=MatAlgebra(GF(2),3);</code>	Построение алгебры матриц третьего порядка над полем GF(2)
6	<code>El:=Elements(A);</code>	Создание массива элементов алгебры A
7	<code>for i in ID do</code>	Начало цикла
8	<code>for k in ID do</code>	Начало цикла
9	<code>for j in NI do</code>	Начало цикла
10	<code>if El[i]*El[k]=El[1] and El[k]*El[i]=El[1]</code>	Условия
11	<code>and El[i]*El[j]=El[1] and El[j]*El[i]=El[1]</code>	
12	<code>and El[j]*El[k]=El[j] and El[k]*El[j]=El[j]</code>	
13	<code>then</code>	
14	<code>B:=Subalgebra(A,[El[i],El[k],El[j]]);</code>	Записывает подалгебру алгебры A порожденную элементами El[i], El[k], El[j] в B

15	<code>sub:=Elements (B) ;</code>	Кладем в массивsub элементы подалгебры B
16	<code>ifSize (sub)=8 then</code>	Проверяем размер массива sub. Если равен 8
17	<code>AddSet (Sub,sub) ;</code>	То записываем его в массив Sub
18	<code>if Size (Sub) &gt; b then</code>	Сравниваем размер массива Subс b. Если размер больше
19	<code>Add (E1E2E2RRE10, [i,k,j]) ;</code>	То записываем в массив E1E2E2RRE10
20	<code>b:=Size (Sub) ;</code>	Присваиваем b размер массивасub
21	<code>fi;</code>	Конец цикла
22	<code>fi;</code>	Конец цикла
23	<code>fi;</code>	Конец цикла
24	<code>od;</code>	Конец цикла
25	<code>od;</code>	Конец цикла
26	<code>od;</code>	Конец цикла
27	<code>Sort (EER0R) ;</code>	Упорядочиваем элементы массива EER0R
28	<code>PrintTo ("3eer=0r.dan", "EER0R:=", EER0R, ";", "\n", " EER0R =", Siz e (EER0R) , "\n") ;</code>	Печатаем массив EER0R в файл 3eer=0r.dan

**Замечание.** Приведенная программа строит подалгебру  $S_1$ . Программа для построения подалгебры  $S_2$  отличается в строках 10-12:

$S_1$	$S_2$
$E1[i]*E1[k]=E1[1] \text{ and } E1[k]*E1[i]=E1[1]$	$E1[i]*E1[k]=E1[k] \text{ and } E1[k]*E1[i]=E1[k]$
$\text{and } E1[i]*E1[j]=E1[1] \text{ and } E1[j]*E1[i]=E1[1]$	$\text{and } E1[i]*E1[j]=E1[j] \text{ and } E1[j]*E1[i]=E1[j]$
$\text{and } E1[j]*E1[k]=E1[j] \text{ and } E1[k]*E1[j]=E1[j]$	$\text{and } E1[j]*E1[k]=E1[1] \text{ and } E1[k]*E1[j]=E1[1]$

Результатами программ являются массивы номеров троек базисных элементов.

EER0R:= [ [ 2, 273, 33 ], [ 2, 273, 129 ], [ 2, 273, 433 ], [ 4, 275, 37 ], [ 4, 275, 129 ], [ 4, 275, 439 ], [ 6, 277, 33 ], [ 6, 277, 131 ], [ 6, 277, 439 ], [ 8, 279, 37 ], [ 8, 279, 131 ], [ 8, 279, 433 ], [ 10, 281, 33 ], [ 10, 281, 193 ], [ 10, 281, 505 ], [ 17, 258, 5 ], [ 17, 258, 65 ], [ 17, 258, 326 ], [ 19, 260, 5 ], [ 19, 260, 193 ], [ 19, 260, 456 ], [ 25, 266, 37 ], [ 25, 266, 65 ], [ 25, 266, 366 ], [ 46, 317, 33 ], [ 46, 317, 220 ], [ 46, 317, 456 ], [ 49, 290, 5 ], [ 49, 290, 73 ], [ 49, 290, 366 ], [ 55, 296, 5 ], [ 55, 296, 220 ], [ 55, 296, 505 ], [ 57, 298, 37 ], [ 57, 298, 73 ], [ 57, 298, 326 ], [ 66, 337, 41 ], [ 66, 337, 129 ], [ 66, 337, 505 ], [ 74, 345, 41 ], [ 74, 345, 193 ], [ 74, 345, 433 ], [ 145, 386, 7 ], [ 145, 386, 65 ], [ 145, 386, 456 ], [ 147, 388, 7 ], [ 147, 388, 193 ], [ 147, 388, 326 ], [ 196, 467, 64 ], [ 196, 467, 129 ], [ 196, 467, 366 ], [ 217, 458, 64 ], [ 217, 458, 65 ], [ 217, 458, 439 ], [ 257, 18, 3 ], [ 257, 18, 9 ], [ 257, 18, 28 ], [ 261, 22, 3 ], [ 261, 22, 41 ], [ 261, 22, 64 ], [ 289, 50, 7 ], [ 289, 50, 9 ], [ 289, 50, 64 ], [ 293, 54, 7 ], [ 293, 54, 28 ], [ 293, 54, 41 ], [ 321, 82, 9 ], [ 321, 82, 131 ], [ 321, 82, 220 ], [ 361, 122, 9 ], [ 361, 122, 439 ], [ 361, 122, 456 ], [ 385, 146, 3 ], [ 385, 146, 73 ], [ 385, 146, 220 ], [ 391, 152, 3 ], [ 391, 152, 366 ], [ 391, 152, 505 ], [ 449, 210, 28 ], [ 449, 210, 73 ], [ 449, 210, 131 ], [ 512, 239, 28 ], [ 512, 239, 326 ], [ 512, 239, 433 ] ];

|EER0R|=84

ERRR:= [ [ 274, 3, 5 ], [ 274, 3, 129 ], [ 274, 5, 33 ], [ 274, 7, 433 ], [ 274, 9, 33 ], [ 274, 9, 65 ], [ 274, 28, 37 ], [ 274, 28, 193 ], [ 274, 41, 326 ], [ 274, 64, 456 ], [ 274, 65, 129 ], [ 274, 73, 433 ], [ 274, 131, 326 ], [ 274, 220, 366 ] ];

|ERRR|=14

Доказательство следующих теорем осуществляется с помощью программ, аналогичных программе № 2. Отличия этих программ состоят в блоках, задающих умножения в соответствующей алгебре.

**Теорема 5.** *Подалгебра  $S$  алгебры  $A$  тогда и только тогда имеет тип решетки  $(1, 5, 3, 1)$ , когда  $S$  изоморфна следующей подалгебре  $S_3$ :*

Таблица №5

По- да- лг- еб- ра	Порожда- ющие эле- менты	Определяющие соотношения	Количество подалгебр	Тип решетки подалгебр
$S_3$	$r_1, r_2$	$r_1^3 = 0, r_1^2 \neq 0, r_2^2 = 0, r_1 r_2 = r_1^2,$ $r_2 r_1 = 0$	21	(1,5,3,1)

Получен результат в виде массива номеров троек базисных элементов.

RR:= [ [ 13, 5 ], [ 32, 5 ], [ 35, 33 ], [ 67, 3 ], [ 79, 7 ], [ 92, 28 ], [ 97, 65 ], [ 120, 64 ], [ 133, 129 ], [ 137, 9 ], [ 171, 41 ], [ 190, 64 ], [ 222, 7 ], [ 229, 193 ], [ 244, 41 ], [ 328, 3 ], [ 334, 326 ], [ 375, 28 ], [ 435, 433 ], [ 441, 9 ], [ 477, 456 ] ];

|RR|=21

**Теорема 6.** *Подалгебра  $S$  алгебры  $A$  тогда и только тогда имеет тип решетки (1, 5, 4, 1), когда  $S$  изоморфна одной из следующих подалгебр:*

Таблица №6

По- да- лг- еб- ра	Порожда- ющие эле- менты	Определяющие соотношения	Количество подалгебр	Тип решетки подалгебр
$S_1$	$r_1, r_2, e$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, e r_1 = r_1 e = 0,$ $e r_2 = r_2, r_2 e = 0$	42	(1,5,4,1)
$S_2$	$r_1, r_2, e$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, e r_1 = r_1 e = 0,$ $e r_2 = 0, r_2 e = r_2$	42	(1,5,4,1)
$S_3$	$r_1, r_2, e$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, e r_1 = r_1 e = r_1,$ $e r_2 = r_2, r_2 e = 0$	42	(1,5,4,1)
$S_4$	$r_1, r_2, e$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, e r_1 = r_1 e = r_1,$ $e r_2 = 0, r_2 e = r_2$	42	(1,5,4,1)

Результатами программ являются массивы номеров троек базисных элементов.

$RER0RER := [ [ 3, 257, 5 ], [ 3, 385, 7 ], [ 5, 17, 3 ], [ 5, 49, 7 ], [ 7, 145, 3 ], [ 7, 289, 5 ], [ 9, 257, 33 ], [ 9, 321, 41 ], [ 28, 257, 37 ], [ 28, 449, 64 ], [ 33, 2, 9 ], [ 33, 6, 41 ], [ 37, 4, 28 ], [ 37, 8, 64 ], [ 41, 66, 9 ], [ 41, 261, 33 ], [ 64, 196, 28 ], [ 64, 261, 37 ], [ 65, 17, 129 ], [ 65, 25, 193 ], [ 73, 49, 433 ], [ 73, 57, 505 ], [ 129, 2, 65 ], [ 129, 4, 193 ], [ 131, 6, 326 ], [ 131, 8, 456 ], [ 193, 10, 65 ], [ 193, 19, 129 ], [ 220, 46, 366 ], [ 220, 55, 439 ], [ 326, 17, 131 ], [ 326, 57, 456 ], [ 366, 25, 220 ], [ 366, 49, 439 ], [ 433, 2, 73 ], [ 433, 8, 505 ], [ 439, 4, 220 ], [ 439, 6, 366 ], [ 456, 19, 131 ], [ 456, 46, 326 ], [ 505, 10, 73 ], [ 505, 55, 433 ] ];$

$|RER0RER|=42$

$RERRRE0 := [ [ 3, 257, 129 ], [ 3, 261, 131 ], [ 5, 17, 33 ], [ 5, 19, 37 ], [ 7, 145, 433 ], [ 7, 147, 439 ], [ 9, 257, 65 ], [ 9, 289, 73 ], [ 28, 257, 193 ], [ 28, 293, 220 ], [ 33, 2, 5 ], [ 33, 10, 37 ], [ 37, 4, 5 ], [ 37, 25, 33 ], [ 41, 66, 326 ], [ 41, 74, 366 ], [ 64, 196, 456 ], [ 64, 217, 505 ], [ 65, 17, 9 ], [ 65, 145, 73 ], [ 73, 49, 9 ], [ 73, 385, 65 ], [ 129, 2, 3 ], [ 129, 66, 131 ], [ 131, 6, 3 ], [ 131, 321, 129 ], [ 193, 10, 28 ], [ 193, 74, 220 ], [ 220, 46, 28 ], [ 220, 321, 193 ], [ 326, 17, 41 ], [ 326, 147, 366 ], [ 366, 25, 41 ], [ 366, 196, 326 ], [ 433, 2, 7 ], [ 433, 74, 439 ], [ 439, 4, 7 ], [ 439, 217, 433 ], [ 456, 19, 64 ], [ 456, 145, 505 ], [ 505, 10, 64 ], [ 505, 66, 456 ] ];$

$|RERRRE0|=42$

$ER1R1ER1R2e0 := [ [ 18, 3, 5 ], [ 18, 9, 33 ], [ 18, 28, 37 ], [ 22, 41, 33 ], [ 22, 64, 37 ], [ 50, 7, 5 ], [ 82, 9, 41 ], [ 82, 131, 326 ], [ 82, 220, 366 ], [ 122, 439, 366 ], [ 122, 456, 326 ], [ 146, 3, 7 ], [ 146, 73, 433 ], [ 146, 220, 439 ], [ 152, 366, 439 ], [ 152, 505, 433 ], [ 210, 28, 64 ], [ 210, 73, 505 ], [ 210, 131, 456 ], [ 239, 326, 456 ], [ 239, 433, 505 ], [ 258, 5, 3 ], [ 258, 65, 129 ], [ 258, 326, 131 ], [ 260, 193, 129 ], [ 260, 456, 131 ], [ 266, 37, 28 ], [ 266, 65, 193 ], [ 266, 366, 220 ], [ 273, 33, 9 ], [ 273, 129, 65 ], [ 273, 433, 73 ], [ 275, 129, 193 ], [ 275, 439, 220 ], [ 277, 33, 41 ], [ 279, 37, 64 ], [$

281, 193, 65 ], [ 281, 505, 73 ], [ 290, 5, 7 ], [ 337, 41, 9 ], [ 386, 7, 3 ], [ 458, 64, 28 ]  
];

$$|ER1R1ER1R2e0|=42$$

$ER1R1ER1 := [ [ 18, 3, 129 ], [ 18, 9, 65 ], [ 18, 28, 193 ], [ 22, 3, 131 ], [ 22, 41, 326 ], [ 22, 64, 456 ], [ 50, 7, 433 ], [ 50, 9, 73 ], [ 50, 64, 505 ], [ 54, 7, 439 ], [ 54, 28, 220 ], [ 54, 41, 366 ], [ 82, 131, 129 ], [ 82, 220, 193 ], [ 122, 439, 433 ], [ 122, 456, 505 ], [ 146, 73, 65 ], [ 152, 366, 326 ], [ 152, 505, 456 ], [ 239, 326, 366 ], [ 239, 433, 439 ], [ 258, 5, 33 ], [ 258, 65, 9 ], [ 258, 326, 41 ], [ 260, 5, 37 ], [ 260, 193, 28 ], [ 260, 456, 64 ], [ 266, 37, 33 ], [ 266, 366, 41 ], [ 273, 33, 5 ], [ 273, 129, 3 ], [ 273, 433, 7 ], [ 275, 37, 5 ], [ 275, 439, 7 ], [ 277, 131, 3 ], [ 281, 33, 37 ], [ 281, 505, 64 ], [ 290, 73, 9 ], [ 296, 220, 28 ], [ 337, 129, 131 ], [ 345, 193, 220 ], [ 386, 65, 73 ] ];$

$$|ER1R1ER1|=42$$

**Теорема 7.** Подалгебра  $S$  алгебры  $A$  тогда и только тогда имеет тип решетки  $(1, 6, 5, 1)$ , когда  $S$  изоморфна одной из следующих подалгебр:

Таблица №7

По- да- лг- еб- ра	Порожда- ющие эле- менты	Определяющие соотношения	Количество подалгебр	Тип решетки подалгебр
$S_1$	$e_1, e_2, r$	$e_i^2 = e_i, e_i e_j = e_j e_i = 0$ при $i = j$ , $e_1 r = r e_1 = 0, e_2 r = 0, r e_2 = r$	84	$(1, 6, 5, 1)$
$S_2$	$e_1, e_2, r$	$e_i^2 = e_i, e_i e_j = e_j e_i = 0$ при $i = j$ , $e_1 r = r e_1 = 0, e_2 r = r, r e_2 = 0$	84	$(1, 6, 5, 1)$
$S_3$	$e_1, e_2, r$	$e_i^2 = e_i, e_i e_j = e_j e_i = 0$ при $i = j$ , $e_2 r = r e_1 = 0, e_1 r = r = r e_2$	168	$(1, 6, 5, 1)$

Результатами программ являются массивы номеров троек базисных элементов.

E1E2E2RRE10:= [ [ 2, 17, 3 ], [ 2, 49, 7 ], [ 2, 145, 3 ], [ 2, 257, 5 ], [ 2, 273, 3 ], [ 2, 273, 5 ], [ 2, 273, 7 ], [ 2, 289, 5 ], [ 2, 385, 7 ], [ 4, 55, 7 ], [ 4, 257, 5 ], [ 4, 275, 5 ], [ 4, 275, 7 ], [ 4, 293, 5 ], [ 4, 385, 7 ], [ 6, 17, 3 ], [ 6, 147, 3 ], [ 6, 277, 3 ], [ 10, 25, 28 ], [ 10, 57, 64 ], [ 10, 217, 28 ], [ 10, 257, 37 ], [ 10, 281, 28 ], [ 10, 281, 37 ], [ 10, 281, 64 ], [ 10, 289, 37 ], [ 10, 449, 64 ], [ 17, 2, 9 ], [ 17, 6, 41 ], [ 17, 66, 9 ], [ 17, 257, 33 ], [ 17, 258, 9 ], [ 17, 258, 33 ], [ 17, 258, 41 ], [ 17, 261, 33 ], [ 17, 321, 41 ], [ 18, 257, 5 ], [ 18, 257, 33 ], [ 18, 257, 37 ], [ 19, 8, 64 ], [ 19, 257, 37 ], [ 19, 260, 37 ], [ 19, 260, 64 ], [ 19, 261, 37 ], [ 19, 449, 64 ], [ 22, 261, 33 ], [ 22, 261, 37 ], [ 25, 46, 41 ], [ 25, 257, 33 ], [ 25, 266, 33 ], [ 25, 266, 41 ], [ 25, 293, 33 ], [ 25, 321, 41 ], [ 46, 25, 28 ], [ 46, 196, 28 ], [ 46, 317, 28 ], [ 49, 2, 9 ], [ 49, 74, 9 ], [ 49, 290, 9 ], [ 50, 289, 5 ], [ 66, 17, 131 ], [ 66, 57, 456 ], [ 66, 145, 131 ], [ 66, 321, 326 ], [ 66, 337, 131 ], [ 66, 337, 326 ], [ 66, 337, 456 ], [ 66, 361, 326 ], [ 66, 449, 456 ], [ 74, 25, 220 ], [ 74, 49, 439 ], [ 74, 217, 220 ], [ 74, 321, 366 ], [ 74, 345, 220 ], [ 74, 345, 366 ], [ 74, 345, 439 ], [ 74, 361, 366 ], [ 74, 385, 439 ], [ 82, 321, 41 ], [ 82, 321, 326 ], [ 82, 321, 366 ], [ 122, 361, 326 ], [ 122, 361, 366 ], [ 145, 2, 73 ], [ 145, 8, 505 ], [ 145, 66, 73 ], [ 145, 385, 433 ], [ 145, 386, 73 ], [ 145, 386, 433 ], [ 145, 386, 505 ], [ 145, 391, 433 ], [ 145, 449, 505 ], [ 146, 385, 7 ], [ 146, 385, 433 ], [ 146, 385, 439 ], [ 147, 6, 366 ], [ 147, 321, 366 ], [ 147, 385, 439 ], [ 147, 388, 366 ], [ 147, 388, 439 ], [ 147, 391, 439 ], [ 152, 391, 433 ], [ 152, 391, 439 ], [ 196, 46, 326 ], [ 196, 321, 326 ], [ 196, 449, 456 ], [ 196, 467, 326 ], [ 196, 467, 456 ], [ 196, 512, 456 ], [ 210, 449, 64 ], [ 210, 449, 456 ], [ 210, 449, 505 ], [ 217, 55, 433 ], [ 217, 385, 433 ], [ 217, 449, 505 ], [ 217, 458, 433 ], [ 217, 458, 505 ], [ 217, 512, 505 ], [ 239, 512, 456 ], [ 239, 512, 505 ], [ 257, 2, 65 ], [ 257, 4, 193 ], [ 257, 10, 65 ], [ 257, 17, 129 ], [ 257, 18, 65 ], [ 257, 18, 129 ], [ 257, 18, 193 ], [ 257, 19, 129 ], [ 257, 25, 193 ], [ 258, 17, 3 ], [ 258, 17, 129 ], [ 258, 17, 131 ], [ 260, 19, 129 ], [ 260, 19, 131 ], [ 261, 17, 131 ], [ 261, 19, 131 ], [ 261, 22, 131 ], [ 266, 25, 28 ], [ 266, 25, 193 ], [ 266, 25, 220 ], [ 273, 2, 9 ], [ 273, 2, 65 ], [ 273, 2, 73 ], [ 275, 4, 193 ], [ 275, 4, 220 ], [ 277, 6, 41 ], [ 279, 8, 64 ], [ 281,



10, 65 ], [ 281, 10, 73 ], [ 289, 2, 73 ], [ 289, 10, 73 ], [ 289, 50, 73 ], [ 290, 49, 7 ], [ 293, 4, 220 ], [ 293, 25, 220 ], [ 293, 54, 220 ], [ 321, 17, 129 ], [ 321, 25, 193 ], [ 321, 82, 129 ], [ 321, 82, 193 ], [ 321, 147, 129 ], [ 321, 196, 193 ], [ 337, 66, 9 ], [ 385, 2, 65 ], [ 385, 74, 65 ], [ 385, 146, 65 ], [ 386, 145, 3 ], [ 458, 217, 28 ] ];

|E1E2E2RRE10|=168

EER0RER:= [ [ 2, 17, 129 ], [ 2, 49, 433 ], [ 2, 257, 33 ], [ 4, 19, 129 ], [ 4, 55, 439 ], [ 4, 257, 37 ], [ 6, 17, 131 ], [ 6, 49, 439 ], [ 6, 261, 33 ], [ 8, 19, 131 ], [ 8, 55, 433 ], [ 8, 261, 37 ], [ 10, 25, 193 ], [ 10, 57, 505 ], [ 10, 257, 33 ], [ 17, 2, 65 ], [ 17, 6, 326 ], [ 17, 257, 5 ], [ 19, 4, 193 ], [ 19, 8, 456 ], [ 19, 257, 5 ], [ 25, 10, 65 ], [ 25, 46, 366 ], [ 25, 257, 37 ], [ 46, 25, 220 ], [ 46, 57, 456 ], [ 46, 261, 33 ], [ 49, 2, 73 ], [ 49, 6, 366 ], [ 49, 289, 5 ], [ 55, 4, 220 ], [ 55, 8, 505 ], [ 55, 289, 5 ], [ 57, 10, 73 ], [ 57, 46, 326 ], [ 57, 261, 37 ], [ 66, 17, 129 ], [ 66, 57, 505 ], [ 66, 321, 41 ], [ 74, 25, 193 ], [ 74, 49, 433 ], [ 74, 321, 41 ], [ 145, 2, 65 ], [ 145, 8, 456 ], [ 145, 385, 7 ], [ 147, 4, 193 ], [ 147, 6, 326 ], [ 147, 385, 7 ], [ 196, 19, 129 ], [ 196, 46, 366 ], [ 196, 449, 64 ], [ 217, 10, 65 ], [ 217, 55, 439 ], [ 217, 449, 64 ], [ 257, 2, 9 ], [ 257, 4, 28 ], [ 257, 17, 3 ], [ 261, 6, 41 ], [ 261, 8, 64 ], [ 261, 17, 3 ], [ 289, 2, 9 ], [ 289, 8, 64 ], [ 289, 49, 7 ], [ 293, 4, 28 ], [ 293, 6, 41 ], [ 293, 49, 7 ], [ 321, 17, 131 ], [ 321, 25, 220 ], [ 321, 66, 9 ], [ 361, 49, 439 ], [ 361, 57, 456 ], [ 361, 66, 9 ], [ 385, 2, 73 ], [ 385, 4, 220 ], [ 385, 145, 3 ], [ 391, 6, 366 ], [ 391, 8, 505 ], [ 391, 145, 3 ], [ 449, 10, 73 ], [ 449, 19, 131 ], [ 449, 196, 28 ], [ 512, 46, 326 ], [ 512, 55, 433 ], [ 512, 196, 28 ] ];

|EER0RER|=84

EERRRE0:= [ [ 2, 17, 33 ], [ 2, 145, 433 ], [ 2, 257, 129 ], [ 4, 19, 37 ], [ 4, 147, 439 ], [ 4, 257, 129 ], [ 6, 17, 33 ], [ 6, 147, 439 ], [ 6, 261, 131 ], [ 8, 19, 37 ], [ 8, 145, 433 ], [ 8, 261, 131 ], [ 10, 25, 33 ], [ 10, 217, 505 ], [ 10, 257, 193 ], [ 17, 2, 5 ], [ 17, 66, 326 ], [ 17, 257, 65 ], [ 19, 4, 5 ], [ 19, 196, 456 ], [ 19, 257, 193 ], [ 25, 10, 37 ], [ 25, 74, 366 ], [ 25, 257, 65 ], [ 46, 25, 33 ], [ 46, 196, 456 ], [ 46, 293, 220 ], [ 49, 2, 5 ], [ 49, 74, 366 ], [ 49, 289, 73 ], [ 55, 4, 5 ], [ 55, 217, 505 ], [ 55, 293, 220 ], [ 57, 10, 37 ], [ 57, 66, 326 ], [ 57, 289, 73 ], [ 66, 17, 41 ], [ 66, 145, 505 ], [ 66, 321, 129 ], [ 74, 25, 41 ], [ 74, 217, 433 ], [ 74, 321, 193 ], [ 145, 2, 7 ], [ 145, 66, 456 ], [ 145, 385,

65 ], [ 147, 4, 7 ], [ 147, 196, 326 ], [ 147, 321, 193 ], [ 196, 19, 64 ], [ 196, 147, 366 ], [ 196, 321, 129 ], [ 217, 10, 64 ], [ 217, 74, 439 ], [ 217, 385, 65 ], [ 257, 2, 3 ], [ 257, 10, 28 ], [ 257, 17, 9 ], [ 261, 6, 3 ], [ 261, 17, 41 ], [ 261, 19, 64 ], [ 289, 2, 7 ], [ 289, 10, 64 ], [ 289, 49, 9 ], [ 293, 4, 7 ], [ 293, 25, 41 ], [ 293, 46, 28 ], [ 321, 17, 9 ], [ 321, 66, 131 ], [ 321, 74, 220 ], [ 361, 49, 9 ], [ 361, 66, 456 ], [ 361, 74, 439 ], [ 385, 2, 3 ], [ 385, 74, 220 ], [ 385, 145, 73 ], [ 391, 6, 3 ], [ 391, 145, 505 ], [ 391, 147, 366 ], [ 449, 10, 28 ], [ 449, 66, 131 ], [ 449, 145, 73 ], [ 512, 46, 28 ], [ 512, 196, 326 ], [ 512, 217, 433 ] ];

$$|EERRRE0|=84$$

**Теорема 8.** Подалгебра  $S$  алгебры  $A$  тогда и только тогда имеет тип решетки  $(1, 7, 6, 1)$ , когда  $S$  изоморфна следующей подалгебре:

Таблица №8

По- да- лг- еб- ра	Порожда- ющие эле- менты	Определяющие соотношения	Количество подалгебр	Тип решетки подалгебр
$S_1$	$e_1, e_2, e_3$	$e_i^2 = e_i, e_i e_j = e_j e_i = 0$ при $i = j$	28	$(1, 7, 6, 1)$

Получен результат в виде массива номеров троек базисных элементов.

$EEE0 := [ [ 2, 17, 257 ], [ 2, 49, 289 ], [ 2, 145, 385 ], [ 4, 19, 257 ], [ 4, 55, 293 ], [ 4, 147, 385 ], [ 6, 17, 261 ], [ 6, 49, 293 ], [ 6, 147, 391 ], [ 8, 19, 261 ], [ 8, 55, 289 ], [ 8, 145, 391 ], [ 10, 25, 257 ], [ 10, 57, 289 ], [ 10, 217, 449 ], [ 17, 66, 321 ], [ 19, 196, 449 ], [ 25, 46, 293 ], [ 25, 74, 321 ], [ 46, 57, 261 ], [ 46, 196, 512 ], [ 49, 74, 361 ], [ 55, 217, 512 ], [ 57, 66, 361 ], [ 66, 145, 449 ], [ 74, 217, 385 ], [ 147, 196, 321 ], [ 361, 391, 512 ] ];$

$$|EEE0|=28$$

**Теорема 9.** Подалгебра  $S$  алгебры  $A$  тогда и только тогда имеет тип решетки  $(1, 7, 7, 1)$ , когда  $S$  изоморфна одной из следующих подалгебр:

Таблица №9

По- да- лг- еб- ра	Порожда- ющие эле- менты	Определяющие соотношения	Количество подалгебр	Тип решетки подалгебр
$S_1$	$r_1, r_2, e$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, e r_i = 0,$ $r_i e = r_i$	14	(1,7,7,1)
$S_2$	$r_1, r_2, e$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, r_i e = 0,$ $e r_i = r_i$	14	(1,7,7,1)

Результатами программ являются массивы номеров троек базисных элементов.

ERRORRER:= [ [ 2, 9, 65 ], [ 4, 28, 193 ], [ 6, 41, 326 ], [ 8, 64, 456 ], [ 17, 3, 129 ], [ 18, 65, 129 ], [ 22, 131, 326 ], [ 49, 7, 433 ], [ 50, 73, 433 ], [ 54, 220, 366 ], [ 257, 5, 33 ], [ 258, 9, 33 ], [ 260, 28, 37 ], [ 273, 3, 5 ] ];

|ERRORRER|=14

ERRRRRE0:= [ [ 2, 3, 5 ], [ 10, 28, 37 ], [ 17, 9, 33 ], [ 18, 5, 33 ], [ 66, 131, 326 ], [ 74, 220, 366 ], [ 82, 41, 326 ], [ 145, 73, 433 ], [ 146, 7, 433 ], [ 210, 64, 456 ], [ 257, 65, 129 ], [ 258, 3, 129 ], [ 266, 28, 193 ], [ 273, 9, 65 ] ];

|ERRRRRE0|=14

### 3.2. Вычисление типов решеток подалгебр

Типы решеток подалгебр были найдены по следующей программе:

Программа № 3	
tip:=function(a,b,c)	Задаем функцию
Local	Создаем локальные переменные

<code>A, El, i, j, k, sub, tip, S, s, el, l;</code>	Имена переменных
<code>sub:=[];</code>	Задаем пустой массив sub
<code>tip:=[];</code>	Задаем пустой массив tip
<code>A:=MatAlgebra(GF(2),3);</code>	Создание алгебры матриц
<code>El:=Elements(A);</code>	Построение массива элементов
<code>S:=Subalgebra(A,[El[a],El[b],El[c]]);</code>	Построение подалгебры
<code>for i in S do</code>	Начало цикла
<code>for k in S do</code>	Начало цикла
<code>for j in S do</code>	Начало цикла
<code>s:=Subalgebra(A,[i,j,k]);</code>	Построение подалгебры
<code>AddSet(sub,Elements(s));</code>	Построение массива элементов и добавление его в массив sub
<code>od;</code>	Закрытие цикла
<code>od;</code>	Закрытие цикла
<code>od;</code>	Закрытие цикла
<code>for l in [1..Size(sub)] do</code>	Начало цикла
<code>Add(tip,Size(sub[l]));</code>	Добавление порядка каждого элемента в массив tip
<code>od;</code>	Закрытие цикла
<code>tip:=Collected(tip);</code>	Считаем количество элементов каждого порядка и сохраняем их в tip
<code>PrintTo("tip.txt","a= ",a,";", " b= ",b,";", " c= ",c,";", "\n",tip);</code>	Распечатываем результаты в файл tip.txt
<code>end;;</code>	Конец функции

На примере программы № 2 после запуска программы № 3 зададим в **GAP** тип одной из подалгебр, которые выдала первая программа: `tip(2, 273, 33)`.

Программа распечатала `[ [ 1, 1 ], [ 2, 4 ], [ 4, 4 ], [ 8, 1 ] ]`, где

`[ 1, 1 ]` – одна подалгебра порядка 1, то есть нулевая подалгебра;

`[ 2, 4 ]` – 4 подалгебры порядка 2;

`[ 4, 4 ]` – 4 подалгебры порядка 4;

$[8, 1]$  – 1 подалгебра порядка 8.

Полученную последовательность пар можно переписать и в таком виде (1, 4, 4, 1).

С помощью данной программы вычисляется тип подалгебры для каждого определяющего соотношения.

### 3.3. *Выяснение отношения покрытия на множестве подалгебр*

Для построения решеток выясняем отношение покрытия с помощью следующей программы:

Программа № 4	
<code>пок:=function(a,b,c)</code>	Задание функции
<code>  local</code>	Задание переменных
<code>  A, El, i, j, k, sub,</code> <code>  tip, S, s, s1, el, l,</code> <code>  l1, m, m1, n, n1, i1;</code>	Имена переменных
<code>sub:=[];</code>	Создаем массив sub
<code>for i1 in [1..9] do</code>	Начало цикла
<code>sub[i1]:=[];</code>	Создаем в массиве sub 9 пустых массивов
<code>od;</code>	Конец цикла
<code>пок:=[];</code>	Создание массива пок
<code>A:=MatAlgebra(GF(2),3);</code>	Создание алгебры
<code>  El:=Elements(A);</code>	Построение массива элементов
<code>S:=Subalgebra(A,[El[a],El[b],El[c]]);</code>	Записывает подалгебру алгебры A порожденную элементами El[a], El[b], El[c] в S
<code>for i in S do</code>	Начало цикла
<code>  for k in S do</code>	Начало цикла
<code>    for j in S do</code>	Начало цикла
<code>      s1:=Subalgebra(S,[i,k,j]);</code>	Записывает подалгебру алгебры S порожденную элементами i, k, j в s1
<code>      if Size(s1)=1 then</code>	Проверяем размер. Если равен 1
<code>        AddSet(sub[1],Elements(s1));</code>	Записываем в 1-й массив

fi;	Закрываем проверку условия
if Size(s1)=2 then	Если равен 2
AddSet(sub[2],Elements(s1));	Записываем во 2-й массив
fi;	Закрываем проверку условия
if Size(s1)=4 then	Если равен 4
AddSet(sub[3],Elements(s1));	Записываем в 3-й массив
fi;	Закрываем проверку условия
if Size(s1)=8 then	Если равен 8
AddSet(sub[4],Elements(s1));	Записываем в 4-й массив
fi;	Закрываем проверку условия
if Size(s1)=16 then	Если равен 16
AddSet(sub[5],Elements(s1));	Записываем в 5-й массив
fi;	Закрываем проверку условия
if Size(s1)=32 then	Если равен 32
AddSet(sub[6],Elements(s1));	Записываем в 6-й массив
fi;	Закрываем проверку условия
if Size(s1)=64 then	Проверяем размер. Если равен 64
AddSet(sub[7],Elements(s1));	Записываем в 7-й массив
fi;	Закрываем проверку условия
if Size(s1)=128 then	Если равен 128
AddSet(sub[8],Elements(s1));	Записываем в 8-й массив
fi;	Закрываем проверку условия
if Size(s1)=512 then	Проверяем размер. Если равен 512
AddSet(sub[9],Elements(s1));	Записываем в 9-й массив
fi;	Закрываем проверку условия
od;	Заккрытие цикла
od;	Заккрытие цикла
od;	Заккрытие цикла
for m1 in [1..Size(sub)] do	Открытие цикла

for l1 in [1..Size(sub[m1])] do	Открытие цикла
for n1 in [1..Size(sub[m1+1])] do	Открытие цикла
if IsSub- set(sub[m1+1][n1], sub[m1] [l1])=true	Проверяет являются ли ге- нераторы sub[m1][l1] эле- ментами sub[m1+1][n1],
Then Add(pokr, [[m1, l1], [m1+1, n 1]]);	если да, то записывает в pokr
fi;	Заккрытие проверки условия
od;	Конец цикла
od;	Конец цикла
od;	Конец цикла
PrintTo("pokr.txt", pokr, "\n");	Распечатываем массив pokr в файл pokr.txt
end;;	Конец функции

На примере программы № 2 после запуска программы № 4 зададим в **GAP** отношение покрытия одной из подалгебр, которые выдала первая программа: pokr(2, 273, 33).

В результате программа распечатает файл:

```
[[[ 1, 1 ], [ 2, 1 ]], [[ 1, 1 ], [ 2, 2 ]], [[ 1, 1 ], [ 2, 3 ]],
[[ 1, 1 ], [ 2, 4 ]], [[ 2, 1 ], [ 3, 1 ]], [[ 2, 1 ], [ 3, 2 ]],
[[ 2, 2 ], [ 3, 1 ]], [[ 2, 2 ], [ 3, 3 ]], [[ 2, 2 ], [ 3, 4 ]],
[[ 2, 3 ], [ 3, 2 ]], [[ 2, 3 ], [ 3, 3 ]], [[ 2, 4 ], [ 3, 2 ]],
[[ 2, 4 ], [ 3, 4 ]], [[ 3, 1 ], [ 4, 1 ]], [[ 3, 2 ], [ 4, 1 ]],
[[ 3, 3 ], [ 4, 1 ]], [[ 3, 4 ], [ 4, 1 ]]].
```

В данной программе рассматривается подалгебра  $S$ , которая содержит 8 элементов и имеет тип (1, 4, 4, 1). Значит, в ней содержится одна нулевая подалгебра, 4 двухэлементных, 4 четырех элементных и 1 восьмиэлементная подалгебра. Таким образом, все подалгебры в решетке подалгебр алгебры  $S$  распределены по четырем уровням. На каждом уровне алгебры имеют двойные номера, например, номер [3, 2] означает, что 3 – номер уровня, а 2 – порядковый номер подалгебры на третьем уровне. Таким образом, запись [[ 3, 2 ], [ 4, 1 ]] означает,

что подалгебра с номером [ 3, 2 ] покрывается подалгеброй с номером [ 4, 1 ] в решетке подалгебр алгебры  $S$ .

Запустив все созданные мной программы для разных определяющих соотношений, найдя тип и отношение покрытие для полученных троек матриц, объединяем все в одну таблицу:

Таблица №10

№	Тип	Покрытие	Определяющие соотношения
1	(1,4,4,1)	[[ [ 1, 1 ], [ 2, 1 ] ], [ [ 1, 1 ], [ 2, 2 ] ], [ [ 1, 1 ], [ 2, 3 ] ], [ [ 1, 1 ], [ 2, 4 ] ], [ [ 2, 1 ], [ 3, 1 ] ], [ [ 2, 1 ], [ 3, 2 ] ], [ [ 2, 2 ], [ 3, 1 ] ], [ [ 2, 2 ], [ 3, 3 ] ], [ [ 2, 2 ], [ 3, 4 ] ], [ [ 2, 3 ], [ 3, 2 ] ], [ [ 2, 3 ], [ 3, 3 ] ], [ [ 2, 4 ], [ 3, 2 ] ], [ [ 2, 4 ], [ 3, 4 ] ], [ [ 3, 1 ], [ 4, 1 ] ], [ [ 3, 2 ], [ 4, 1 ] ], [ [ 3, 3 ], [ 4, 1 ] ], [ [ 3, 4 ], [ 4, 1 ] ] ]	$e_i^2 = e_i, e_i e_j = e_j e_i = 0$ при $i = j$ , $e_1 r = r e_1 = 0, e_2 r = r e_2 = r$
2	(1,4,4,1)	[[ [ 1, 1 ], [ 2, 1 ] ], [ [ 1, 1 ], [ 2, 2 ] ], [ [ 1, 1 ], [ 2, 3 ] ], [ [ 1, 1 ], [ 2, 4 ] ], [ [ 2, 1 ], [ 3, 1 ] ], [ [ 2, 1 ], [ 3, 2 ] ], [ [ 2, 2 ], [ 3, 1 ] ], [ [ 2, 2 ], [ 3, 3 ] ], [ [ 2, 3 ], [ 3, 1 ] ], [ [ 2, 3 ], [ 3, 4 ] ], [ [ 2, 4 ], [ 3, 2 ] ], [ [ 2, 4 ], [ 3, 3 ] ], [ [ 2, 4 ], [ 3, 4 ] ], [ [ 3, 1 ], [ 4, 1 ] ], [ [ 3, 2 ], [ 4, 1 ] ], [ [ 3, 3 ], [ 4, 1 ] ], [ [ 3, 4 ], [ 4, 1 ] ] ]	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, e r_1 = r_1 e = r_1,$ $e r_2 = r_2 = r_2 e$
3	(1,5,3,1)	[[ [ 1, 1 ], [ 2, 1 ] ], [ [ 1, 1 ], [ 2, 2 ] ], [ [ 1, 1 ], [ 2, 3 ] ], [ [ 1, 1 ], [ 2, 4 ] ], [ [ 1, 1 ], [ 2, 5 ] ], [ [ 2, 1 ], [ 3, 1 ] ], [ [ 2, 2 ], [ 3, 2 ] ], [ [ 2, 3 ], [ 3, 1 ] ], [ [ 2, 3 ], [ 3, 2 ] ], [ [ 2, 3 ], [ 3, 3 ] ], [ [ 2, 4 ], [ 3, 1 ] ], [ [ 2, 5 ], [ 3, 2 ] ],	$r_1^3 = 0, r_1^2 \neq 0, r_2^2 = 0, r_1 r_2 = r_1^2,$ $r_2 r_1 = 0$



		$[[3, 1], [4, 1]], [[3, 2], [4, 1]], [[3, 3], [4, 1]]]$	
4	(1,5,4,1)	$[[[1, 1], [2, 1]], [[1, 1], [2, 2]], [[1, 1], [2, 3]], [[1, 1], [2, 4]], [[1, 1], [2, 5]], [[2, 1], [3, 1]], [[2, 1], [3, 2]], [[2, 2], [3, 1]], [[2, 2], [3, 3]], [[2, 2], [3, 4]], [[2, 3], [3, 1]], [[2, 4], [3, 2]], [[2, 4], [3, 3]], [[2, 5], [3, 2]], [[2, 5], [3, 4]], [[3, 1], [4, 1]], [[3, 2], [4, 1]], [[3, 3], [4, 1]], [[3, 4], [4, 1]]]$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, er_1 = r_1 e = r_1,$ $er_2 = 0, r_2 e = r_2$
5	(1,5,4,1)	$[[[1, 1], [2, 1]], [[1, 1], [2, 2]], [[1, 1], [2, 3]], [[1, 1], [2, 4]], [[1, 1], [2, 5]], [[2, 1], [3, 1]], [[2, 1], [3, 2]], [[2, 1], [3, 3]], [[2, 2], [3, 1]], [[2, 2], [3, 4]], [[2, 3], [3, 2]], [[2, 3], [3, 4]], [[2, 4], [3, 2]], [[2, 5], [3, 3]], [[2, 5], [3, 4]], [[3, 1], [4, 1]], [[3, 2], [4, 1]], [[3, 3], [4, 1]], [[3, 4], [4, 1]]]$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, er_1 = r_1 e = 0,$ $er_2 = r_2, r_2 e = 0$
6	(1,5,4,1)	$[[[1, 1], [2, 1]], [[1, 1], [2, 2]], [[1, 1], [2, 3]], [[1, 1], [2, 4]], [[1, 1], [2, 5]], [[2, 1], [3, 1]], [[2, 1], [3, 2]], [[2, 1], [3, 3]], [[2, 2], [3, 1]], [[2, 2], [3, 4]], [[2, 3], [3, 1]], [[2, 4], [3, 2]], [[2, 4], [3, 4]], [[2, 5], [3, 3]], [[2, 5], [3, 4]], [[3, 1], [4, 1]], [[3, 2], [4, 1]], [[3, 3], [4, 1]], [[3, 4], [4, 1]]]$	$r_i r_j = r_j r_i = 0, e^2 = e, er_1 = r_1 e = r_1,$ $er_2 = r_2, r_2 e = 0$

7	(1,5,4,1)	$ \begin{aligned} &[[[1, 1], [2, 1]], [[1, 1], [2, 2]], [[1, 1], [2, 3]], \\ &[[1, 1], [2, 4]], [[1, 1], [2, 5]], [[2, 1], [3, 1]], \\ &[[2, 1], [3, 2]], [[2, 1], [3, 3]], [[2, 2], [3, 1]], \\ &[[2, 2], [3, 4]], [[2, 3], [3, 2]], [[2, 3], [3, 4]], \\ &[[2, 4], [3, 2]], [[2, 5], [3, 3]], [[2, 5], [3, 4]], \\ &[[3, 1], [4, 1]], [[3, 2], [4, 1]], [[3, 3], [4, 1]], \\ &[[3, 4], [4, 1]]] \end{aligned} $	$ \begin{aligned} r_i r_j &= r_j r_i = 0, e^2 = e, er_1 = r_1 e \\ &= 0, \\ er_2 &= 0, r_2 e = r_2 \end{aligned} $
8	(1,6,5,1)	$ \begin{aligned} &[[[1, 1], [2, 1]], [[1, 1], [2, 2]], [[1, 1], [2, 3]], \\ &[[1, 1], [2, 4]], [[1, 1], [2, 5]], [[1, 1], [2, 6]], \\ &[[2, 1], [3, 1]], [[2, 1], [3, 2]], [[2, 2], [3, 1]], \\ &[[2, 2], [3, 3]], [[2, 2], [3, 4]], [[2, 3], [3, 1]], \\ &[[2, 3], [3, 5]], [[2, 4], [3, 2]], [[2, 4], [3, 3]], \\ &[[2, 5], [3, 2]], [[2, 5], [3, 4]], [[2, 5], [3, 5]], \\ &[[2, 6], [3, 3]], [[2, 6], [3, 5]], [[3, 1], [4, 1]], \\ &[[3, 2], [4, 1]], [[3, 3], [4, 1]], [[3, 4], [4, 1]], \\ &[[3, 5], [4, 1]]] \end{aligned} $	$ \begin{aligned} e_i^2 &= e_i, e_i e_j = e_j e_i = 0 \text{ при } i = j, \\ e_2 r &= r e_1 = 0, e_1 r = r = r e_2 \end{aligned} $
9	(1,6,5,1)	$ \begin{aligned} &[[[1, 1], [2, 1]], [[1, 1], [2, 2]], [[1, 1], [2, 3]], \\ &[[1, 1], [2, 4]], [[1, 1], [2, 5]], [[1, 1], [2, 6]], \\ &[[2, 1], [3, 1]], [[2, 1], [3, 2]], [[2, 1], [3, 3]], \\ &[[2, 2], [3, 1]], [[2, 2], [3, 4]], [[2, 3], [3, 1]], \\ &[[2, 3], [3, 5]], [[2, 4], [3, 2]], [[2, 4], [3, 4]], \\ &[[2, 4], [3, 5]], [[2, 5], [3, 3]], [[2, 5], [3, 4]], \end{aligned} $	$ \begin{aligned} e_i^2 &= e_i, e_i e_j = e_j e_i = 0 \text{ при } i = j, \\ e_1 r &= r e_1 = 0, e_2 r = 0, r e_2 = r \end{aligned} $

		$[[2, 6], [3, 3]], [[2, 6], [3, 5]], [[3, 1], [4, 1]],$ $[[3, 2], [4, 1]], [[3, 3], [4, 1]], [[3, 4], [4, 1]],$ $[[3, 5], [4, 1]]]$	
10	(1,6,5,1)	$[[[1, 1], [2, 1]], [[1, 1], [2, 2]], [[1, 1], [2, 3]],$ $[[1, 1], [2, 4]], [[1, 1], [2, 5]], [[1, 1], [2, 6]],$ $[[2, 1], [3, 1]], [[2, 1], [3, 2]], [[2, 1], [3, 3]],$ $[[2, 2], [3, 1]], [[2, 2], [3, 4]], [[2, 3], [3, 1]],$ $[[2, 3], [3, 5]], [[2, 4], [3, 2]], [[2, 4], [3, 4]],$ $[[2, 4], [3, 5]], [[2, 5], [3, 3]], [[2, 5], [3, 4]],$ $[[2, 6], [3, 3]], [[2, 6], [3, 5]], [[3, 1], [4, 1]],$ $[[3, 2], [4, 1]], [[3, 3], [4, 1]], [[3, 4], [4, 1]],$ $[[3, 5], [4, 1]]]$	$e_i^2 = e_i, e_i e_j = e_j e_i = 0$ при $i = j,$ $e_1 r = r e_1 = 0, e_2 r = r, r e_2 = 0$
11	(1,7,6,1)	$[[[1, 1], [2, 1]], [[1, 1], [2, 2]], [[1, 1], [2, 3]],$ $[[1, 1], [2, 4]], [[1, 1], [2, 5]], [[1, 1], [2, 6]],$ $[[1, 1], [2, 7]], [[2, 1], [3, 1]], [[2, 1], [3, 2]],$ $[[2, 1], [3, 3]], [[2, 2], [3, 1]], [[2, 2], [3, 4]],$ $[[2, 2], [3, 5]], [[2, 3], [3, 1]], [[2, 3], [3, 6]],$ $[[2, 4], [3, 2]], [[2, 4], [3, 4]], [[2, 4], [3, 6]],$ $[[2, 5], [3, 2]], [[2, 5], [3, 5]], [[2, 6], [3, 3]],$ $[[2, 6], [3, 4]], [[2, 7], [3, 3]], [[2, 7], [3, 5]],$ $[[2, 7], [3, 6]], [[3, 1], [4, 1]], [[3, 2], [4, 1]],$ $[[3, 3], [4, 1]], [[3, 4], [4, 1]], [[3, 5], [4, 1]],$ $[[3, 6], [4, 1]]]$	$e_i^2 = e_i, e_i e_j = e_j e_i = 0$ при $i = j$

12	(1,7,7,1)	$ \begin{aligned} &[[[1, 1], [2, 1]], [[1, 1], [2, 2]], [[1, 1], [2, 3]], \\ &[[1, 1], [2, 4]], [[1, 1], [2, 5]], [[1, 1], [2, 6]], \\ &[[1, 1], [2, 7]], [[2, 1], [3, 1]], [[2, 1], [3, 2]], \\ &[[2, 1], [3, 3]], [[2, 2], [3, 1]], [[2, 2], [3, 4]], \\ &[[2, 2], [3, 5]], [[2, 3], [3, 1]], [[2, 3], [3, 6]], \\ &[[2, 3], [3, 7]], [[2, 4], [3, 2]], [[2, 4], [3, 4]], \\ &[[2, 4], [3, 6]], [[2, 5], [3, 2]], [[2, 5], [3, 5]], \\ &[[2, 5], [3, 7]], [[2, 6], [3, 3]], [[2, 6], [3, 4]], \\ &[[2, 6], [3, 7]], [[2, 7], [3, 3]], [[2, 7], [3, 5]], \\ &[[2, 7], [3, 6]], [[3, 1], [4, 1]], [[3, 2], [4, 1]], \\ &[[3, 3], [4, 1]], [[3, 4], [4, 1]], [[3, 5], [4, 1]], \\ &[[3, 6], [4, 1]], [[3, 7], [4, 1]]] \end{aligned} $	$ \begin{aligned} r_i r_j &= r_j r_i = 0, e^2 = e, e r_i = 0, \\ r_i e &= r_i \end{aligned} $
13	(1,7,7,1)	$ \begin{aligned} &[[[1, 1], [2, 1]], [[1, 1], [2, 2]], [[1, 1], [2, 3]], \\ &[[1, 1], [2, 4]], [[1, 1], [2, 5]], [[1, 1], [2, 6]], \\ &[[1, 1], [2, 7]], [[2, 1], [3, 1]], [[2, 1], [3, 2]], \\ &[[2, 1], [3, 3]], [[2, 2], [3, 1]], [[2, 2], [3, 4]], \\ &[[2, 2], [3, 5]], [[2, 3], [3, 1]], [[2, 3], [3, 6]], \\ &[[2, 3], [3, 7]], [[2, 4], [3, 2]], [[2, 4], [3, 4]], \\ &[[2, 4], [3, 6]], [[2, 5], [3, 2]], [[2, 5], [3, 5]], \\ &[[2, 5], [3, 7]], [[2, 6], [3, 3]], [[2, 6], [3, 4]], \\ &[[2, 6], [3, 7]], [[2, 7], [3, 3]], [[2, 7], [3, 5]], \end{aligned} $	$ \begin{aligned} r_i r_j &= r_j r_i = 0, e^2 = e, r_i e = 0, \\ e r_i &= r_i \end{aligned} $

		$[[2, 7], [3, 6]], [[3, 1], [4, 1]], [[3, 2], [4, 1]],$ $[[3, 3], [4, 1]], [[3, 4], [4, 1]], [[3, 5], [4, 1]],$ $[[3, 6], [4, 1]], [[3, 7], [4, 1]]]$	
--	--	---	--

### 3.4. Построение диаграмм

Используя полученную в пунктах 3.1, 3.2 и 3.3 информацию, строится диаграмма решетки подалгебр алгебры  $S$ . Построение осуществляется в несколько этапов:

1. Изображаются подалгебры алгебры  $S$  точками (или кружочками).
2. Изображается отношение покрытия, соединяя покрываемый элемент с покрывающим отрезком.

Таким образом, в работе доказано, что все трехмерные немоногенные подалгебры делятся на семь разных типов по виду решеток. Построены диаграммы всех решеток и проверены на изоморфизм, оказалось, что внутри каждого типа, за исключением типа  $(1, 4, 4, 1)$ , подалгебры имеют изоморфные решетки подалгебр. Подалгебры с типом решетки  $(1, 4, 4, 1)$  делятся на два подмножества и имеют неизоморфные решетки подалгебр.

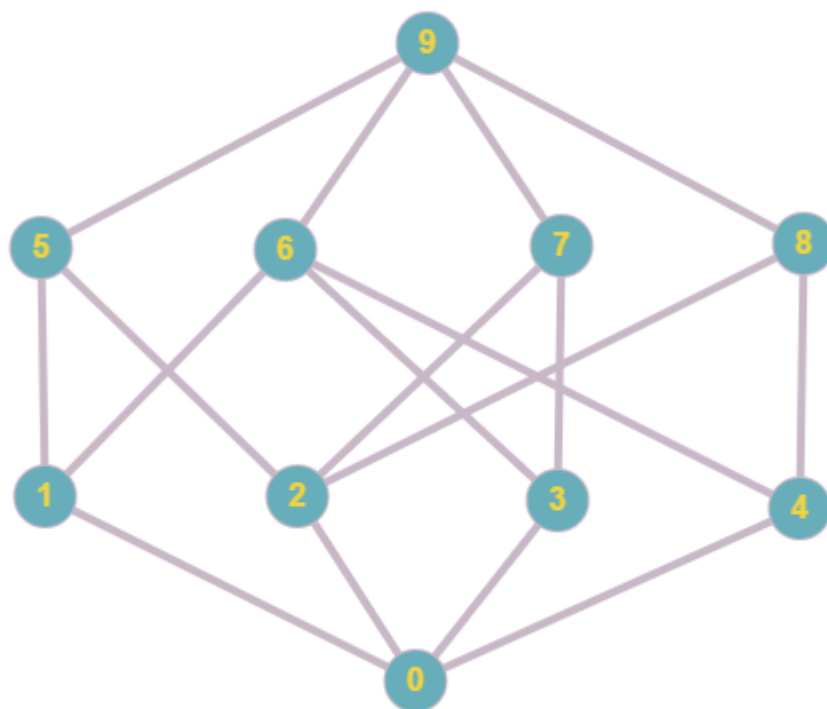


Рисунок 1. Тип [1, 4, 4, 1]

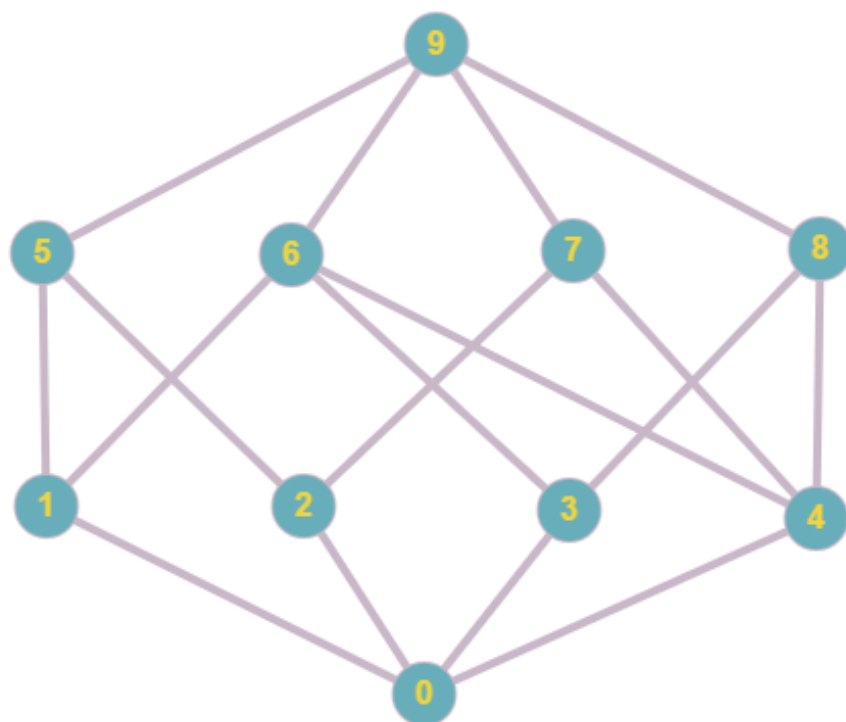


Рисунок 2. Тип [1, 4, 4, 1]

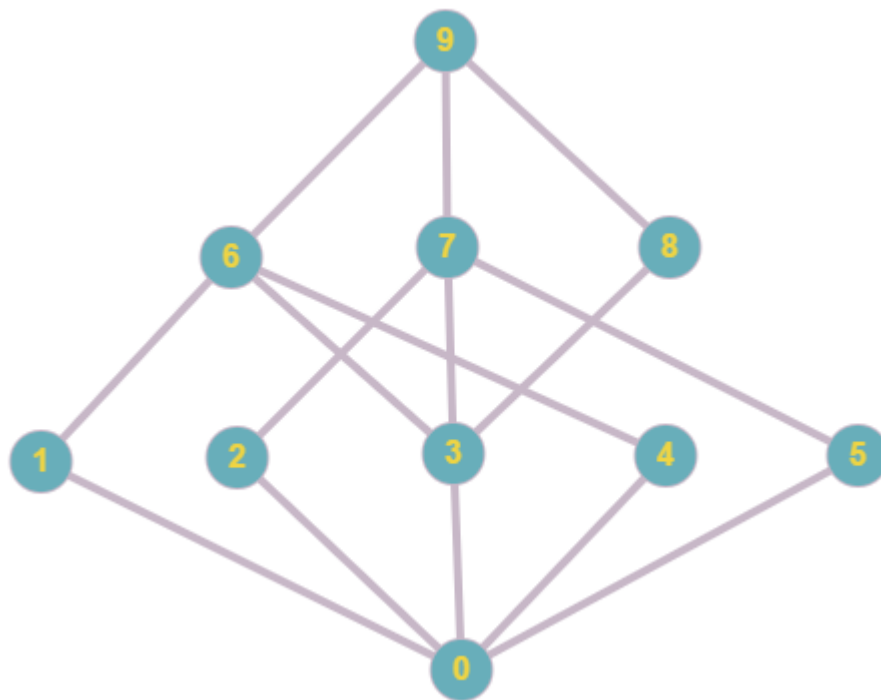


Рисунок 3. Тип [1, 5, 3, 1]

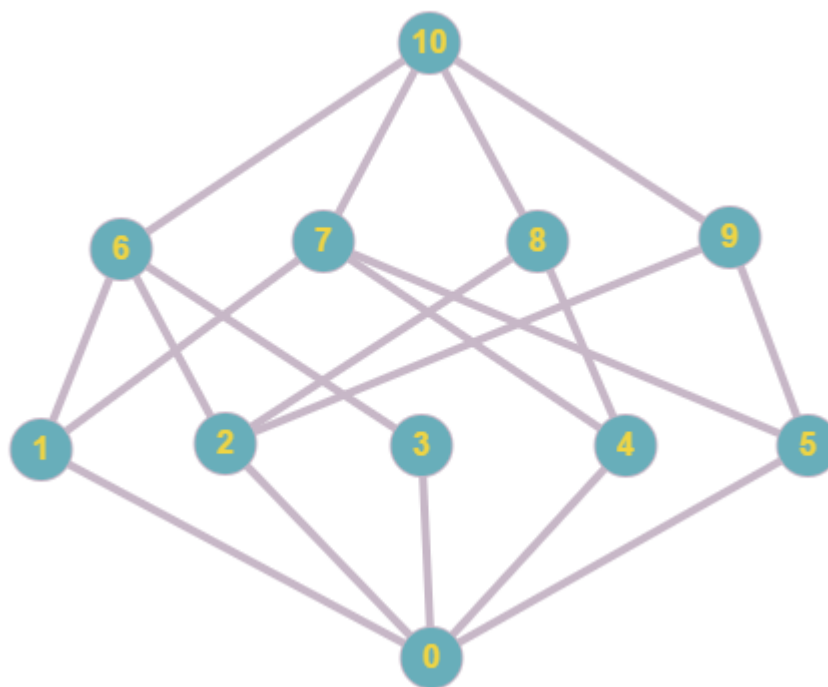


Рисунок 4. Тип [1, 5, 4, 1]

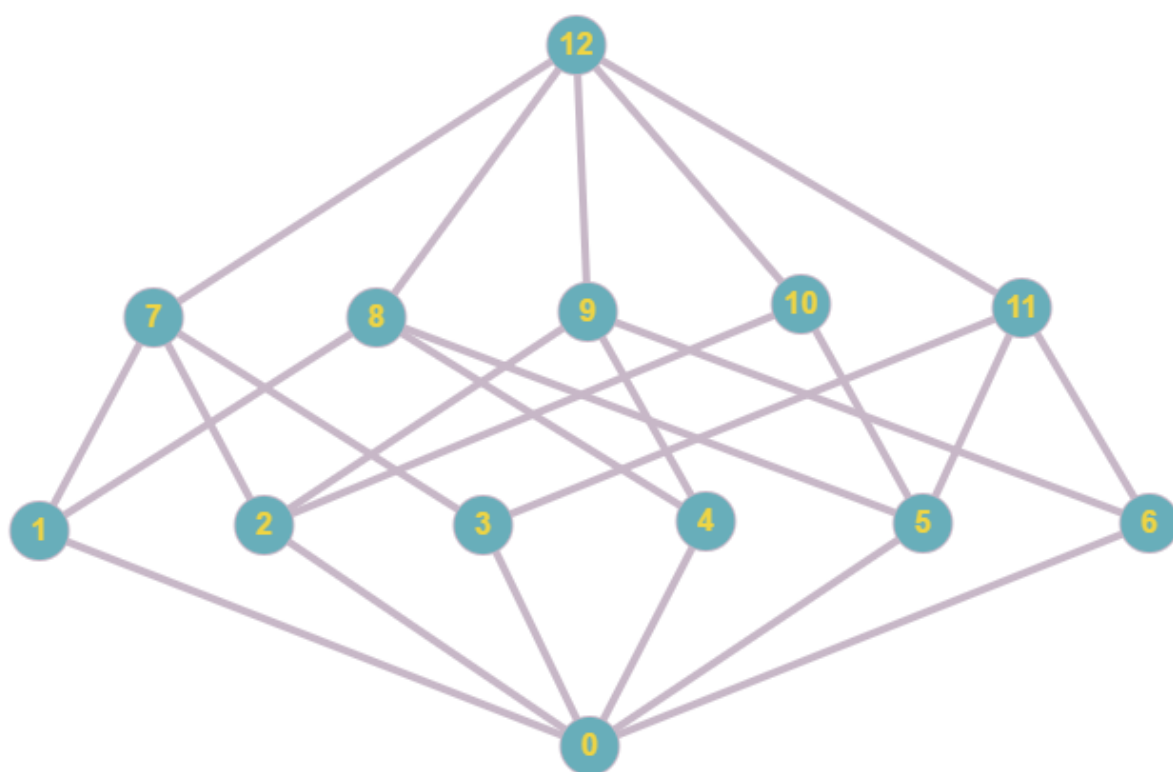


Рисунок 5. Тип [1, 6, 5, 1]

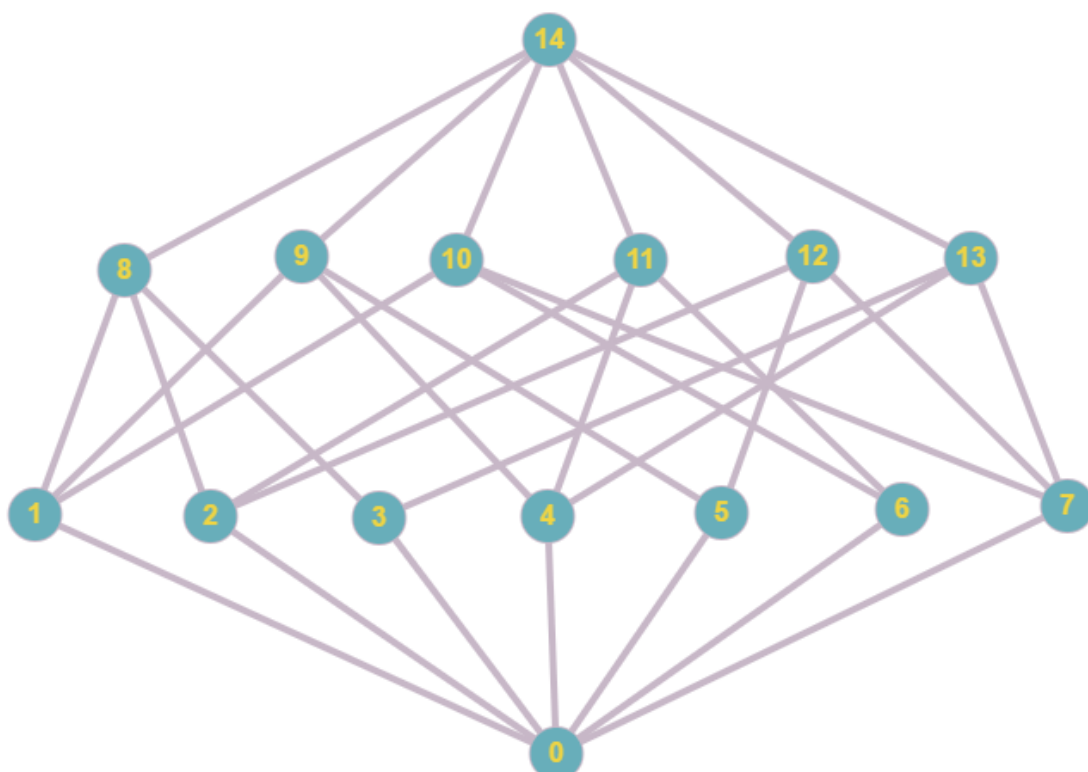


Рисунок 6. Тип [1, 7, 6, 1]



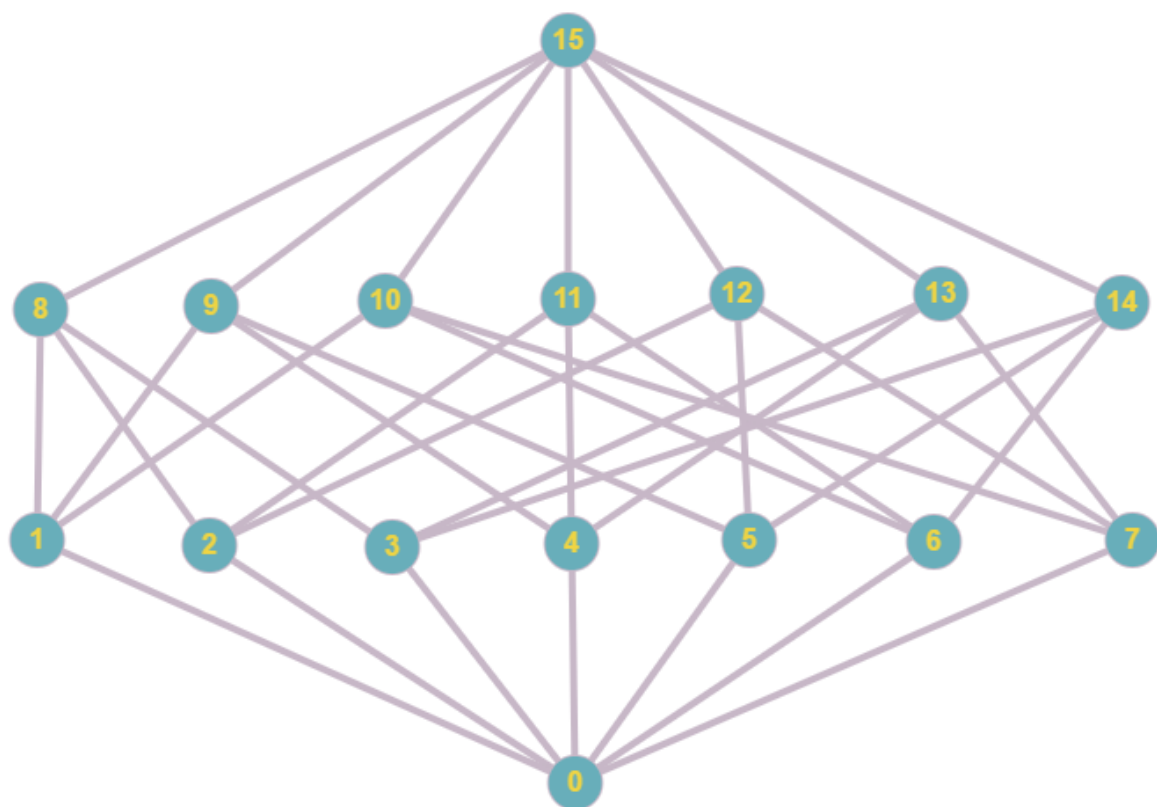


Рисунок 7. Тип [1, 7, 7, 1]

## Литература

1. Биркгоф Г., Барти Т. К. Современная прикладная алгебра; пер. с англ. Ю. И. Манина. – Изд. 2-е, стер. – М.: Лань, 2005. – 400 с.
2. Биркгоф, Г. Теория решеток; пер. с англ. В. Н. Салий под ред. Л. А. Скорнякова. – М.: Наука, 1984. – 568 с.
3. Гантмахер Ф.Р. Теория матриц. – 4 изд. – М.: Наука. Гл. ред. физ.-мат. лит. 1988.
4. Гретцер, Г. Общая теория решеток; пер. с англ. А. Д. Больбота, В. А. Горбунова, В. И. Туманова под ред. Д. М. Смирнова. – М. : Мир, 1982. – 456 с.
5. Калужнин, Л. А. Введение в общую алгебру. – М.: Наука, 1973. – 448 с.
6. Коробков С. С. Введение в теорию решеток: Учеб. пособие по спец. курсу. Урал. гос. пед. ун-т. — Екатеринбург: Б.и., 1996. – 64с.
7. Курош А. Г. Курс высшей алгебры: Учеб. для студентов вузов по спец. "Математика", "Приклад. математика". – 13-е изд., стер. – СПб.: Лань, 2004. – 432с.
8. Курош А. Г. Лекции по общей алгебре: учебник. – СПб.: Лань, 2005. – 560 с.
9. Коробков С.С. Вычисления в матричных алгебрах (Прикладные аспекты алгебры и информатики). (Рукопись). Екатеринбург, 2014.
10. Гришина А.А. Подалгебры матричной алгебры  $M_3(GF(2))$ . Дипломная работа. УрГПУ. Екатеринбург. 2003.
11. Barnes D.W. Lattice isomorphisms of associative algebras //J. Austral. Math. Soc. 1966. V. 6. № 1. P. 106 – 121.
12. Система компьютерной алгебры GAP – Exponenta. Режим доступа: [www.exponenta.ru/soft/others/gap/1.asp](http://www.exponenta.ru/soft/others/gap/1.asp)
13. GAP Manual. Режим доступа: <http://www.gap-system.org/Doc/manuals.html>
14. Graph Online URL: <http://graphonline.ru/>

# Приложение

## Массив матриц алгебры $A = M_3(GF(2))$

[illegible]

52





[illegible]

[illegible]



57



59

[illegible]